BEST AVAILABLE COPY

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2001-222438

(43)Date of publication of application: 17.08.2001

(51)Int.CI.

G06F 9/46

G06F 15/00

(21)Application number: 2000-365683

(71)Applicant : ENSIM CORP

(22)Date of filing:

30.11.2000

(72)Inventor: GOYAL PAWAN

HUANG XUN WILSON KESHAV SRINIVASAN

SHARMA ROSEN

(30)Priority

Priority number: 1999 452286

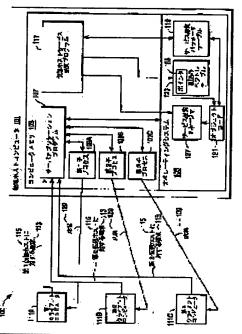
Priority date: 30.11.1999

Priority country: US

(54) METHOD FOR OFFERING GUARANTEE OF SERVICE QUALITY TO VIRTUAL HOST (57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To appropriately guarantee the quality of a service to plural virtual hosts on a single physical host computer.

SOLUTION: A server application program 107 and slave processes 109 service process communication requests to plural virtual hosts 113. In this case, service quality parameters related with the virtual hosts are stored. The communication request to one specific virtual host is detected. The service quality parameter related with the specific virtual host is obtained. An operating system resource is used for guaranteeing the quality of a service according to the obtained service quality parameter related with the virtual host to the slave process of the server application program. Then, communication between the virtual host and a client 111 is operated, and the communication is managed by the salve process.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2001-222438 (P2001-222438A)

(43)公開日 平成13年8月17日(2001.8.17)

(51) Int.Cl.7		識別記号	FΙ		テーマコード(参考)
G06F	9/46	3 4 0	G06F	9/46	340B
		360			360B
	15/00	3 1 0		15/00	3 1 0 A

審査請求 未請求 請求項の数66 OL (全 24 頁)

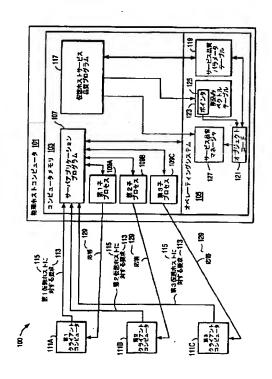
(21)出願番号	特願2000-365683(P2000-365683)	(71)出願人	500551127
			エンシム・コーポレーション
(22)出願日	平成12年11月30日(2000.11.30)		アメリカ合衆国カリフォルニア州94089.
	·		サニーベイル、ボレガス・アベニュー
(31)優先権主張番号	09/452286		1366
(32)優先日	平成11年11月30日(1999, 11.30)	(72)発明者	パワン・ゴヤル
(33)優先権主張国	米国 (US)		アメリカ合衆国カリフォルニア州94043.
		·	マウンテン・ビュー、ウェスト・ミドルフ
			ィールド・ロード 777. ナンバー83
		(74)代理人	
		(,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,	弁理士 社本 一夫 (外 5 名)
			7/41 HT / (1/0/4)
	•		
			最終頁に続く
	•		取於貝に就へ

(54) 【発明の名称】 仮想ホストにサービス品質の保証を提供する方法

(57)【 要約】

【 目的】 単一の物理ホストコンピュータ上で複数の仮想ホストに対して適切なサービス品質の保証を提供する。

【構成】 サーバアプリケーションプログラム107およびその子プロセス109は、複数の仮想ホスト113に対してなされた通信要求をサービス処理する。仮想ホストと関連づけられたサービス品質パラメータが格納される。特定の1つの仮想ホストと関連づけられたサービス品質パラメータが入手される。オペレーティングシステムリソースは、サーバアプリケーションプログラムの子プロセスに対して、仮想ホストと関連づけられる入手したサービス品質パラメータにしたがって、サービスの品質を保証するために使用される。仮想ホストとクライアント111との通信が行われ、子プロセスにより通信が管理される。



【特許請求の範囲】

【 請求項1 】 コンピュータシステムにおいて、第1 のアプリケーションプログラムによって、サービス品質の保証を第2 のアプリケーションプログラムの子プロセスに提供する方法であって、前記第2 のアプリケーションプログラムおよびその子プロセスが、複数の仮想プロセスに対してなされた要求にサービスし、

前記仮想プロセスに関連づけられた複数のサービス品質 パラメータを格納するステップと、

前記第2のアプリケーションプログラムの子プロセスを 10 仮想プロセスと 関連づけるオペレーティングシステムに 対するシステムコールをインターセプト するステップと、

オペレーティングシステムリソースを使用して、前記仮想プロセスと関連づけられた前記サービス品質パラメータにしたがって、サービス品質の保証を前記子プロセスに要求するステップと、

前記子プロセスと前記仮想プロセスとの間の関連づけを 可能にするステップと、を含む方法。

【 請求項2 】 関連づけられたサービス品質パラメータ 20 にしたがって、子プロセスにサービス品質の保証を要求する命令を有するオブジェクトコードを格納するステップをさらに備え、

前記インターセプトするステップは、前記システムコールを呼び出すことにより前記オブジェクトコードを実行させるように、前記システムコールに対するポインタを前記オブジェクトコードに対するポインタに置き換えることを含む、請求項1記載の方法。

【 請求項3 】 コンピュータシステムにおいて、第1 の アプリケーションプログラムによって、サービス品質の 30 保証を第2 のアプリケーションプログラムの子プロセス に提供する方法であって、前記第2 のアプリケーション プログラムおよびその子プロセスが、複数の仮想ホスト に対してなされた要求にサービスし、

前記仮想ホスト に関連づけられたサービス 品質パラメータを格納するステップと、

前記仮想ホストの1 つとクライアントとの間の通信に関連するシステムコールをインターセプト するステップ

前記仮想ホストに関連づけられた前記サービス品質パラ 40 メータを入手するステップと、

オペレーティングシステムリソースを使用して、前記仮 想ホストに関連づけられた前記入手されたサービス品質 パラメータにしたがって、サービス品質の保証を前記第 2のアプリケーションプログラムの前記子プロセスに要 求するステップと、

前記仮想ホストと前記クライアントとの間の通信を可能にするステップと、を含む方法。

【 請求項4 】 前記サービス品質パラメータを格納する ステップは、前記仮想ホストに関連づけられたサービス 50 品質パラメータを有するサービス品質パラメータテーブルを含むように、オペレーティングシステムを変更することを含む、請求項3記載の方法。

【 請求項5 】 前記オペレーティングシステムを変更するステップは、前記サービス品質パラメータテーブルを有するモジュールを、オペレーティングシステムカーネルにリンクすることを含む、請求項4 記載の方法。

【 請求項6 】 仮想ホストとクライアントとの間の通信を管理する子プロセスに対して、前記仮想ホストに関連づけられたサービス品質パラメータにしたがって、サービス品質の保証を要求する命令を有するオブジェクトコードを格納するステップをさらに含み、

前記インターセプトするステップは、前記システムコールを呼び出すことにより、前記オブジェクトコードを実行させるように、前記システムコールに対するポインタを前記挿入されたオブジェクトコードに対するポインタに置き換えることを含む、請求項3記載の方法。

【 請求項7 】 前記オブジェクトコードを格納するステップは、前記オブジェクトコードを前記オペレーティングシステムに挿入することを含む、請求項6 記載の方法。

【 請求項8 】 前記オブジェクトコードをオペレーティングシステムに挿入するステップは、前記オブジェクトコードを有するモジュールをオペレーティングシステムカーネルにリンクすることを含む、請求項7 記載の方法。

【 請求項9 】 コンピュータシステムにおいて、第1 の アプリケーションプログラムによって、サービス品質の 保証を第2 のアプリケーションプログラムの子プロセス に提供する方法であって、前記第2 のアプリケーション プログラムおよびその子プロセスが、複数のネットワークアドレスに対してなされた要求をサービスし、

前記ネットワークアドレスに関連づけられたサービス品質パラメータを格納するステップと、

クライアントと、前記ネットワークアドレスの1 つとの間に通信チャネルを確立する、前記子プロセスによりなされたシステムコールをインターセプトするステップと、

前記ネットワークアドレスに関連づけられ、前記通信チャネルが確立された前記サービス品質パラメータを入手するステップと、

オペレーティングシステムリソースを使用して、前記ネットワークアドレスに関連づけられた前記入手されたサービス品質パラメータにしたがって、サービス品質の保証を、前記インターセプトされたシステムコールを実行した前記子プロセスに要求するステップと、

前記ネットワークアドレスと前記クライアントとの間で、前記子プロセスにより管理される通信を可能にするステップと、を含む方法。

【 請求項10】 前記サービス品質パラメータを格納す

るステップは、前記ネットワークアドレスに関連づけられたサービス品質パラメータを有するサービス品質パラメータテーブルを含むようにオペレーティングシステムを変更することを含む、請求項9 記載の方法。

【 請求項1 1 】 前記オペレーティングシステムを変更するステップは、前記サービス品質パラメータテーブルを有するモジュールを、オペレーティングシステムカーネルにリンクすることを含む、請求項1 0 記載の方法。 【 請求項1 2 】 オブジェクトコードを格納するステップと、

インターセプト すべき 前記システムコールに対するポインタのコピーを保存するステップと、をさらに含み、前記インターセプト するステップは、前記システムコールを呼び出すことにより 前記オブジェクトコードを実行させるように、前記システムコールに対するポインタを前記オブジェクトコードに対するポインタに置き換えることを含む、請求項9 記載の方法。

【 請求項13】 前記オブジェクトコードの実行は、 前記保存されたポインタのコピーを用いて、前記インタ ーセプトされたシステムコールに対して実行を転送し、 前記通信チャネルを確立するステップと、

前記確立された通信チャネルが、前記第2のアプリケーションプログラムおよびその子プロセスによってサービスされた前記ネットワークアドレスの1つに対するものであるか否かを決定するステップと、

前記通信チャネルが前記ネットワークアドレスの1 つに 対するものであるという決定に応答して、

前記ネットワークアドレスのサービス品質パラメータを 入手し、

オペレーティングシステムリソースを使用して、前記入 30 手されたサービス品質パラメータにしたがって、サービス品質の保証を、前記インターセプトされたシステムコールを呼び出した子プロセスに要求するステップと、を含む、請求項12記載の方法。

【 請求項14】 前記オブジェクトコードを格納するステップは、前記オブジェクトコードを前記オペレーティングシステムに挿入することを含む、請求項12記載の方法。

【 請求項1 5 】 前記オブジェクトコードをオペレーティングシステムに挿入するステップは、前記オブジェクトコードを有するモジュールをオペレーティングシステムカーネルにリンクすることを含む、請求項1 4 記載の方法。

【 請求項1 6 】 コンピュータシステムにおいて、第1 のアプリケーションプログラムによってサービス品質の保証を第2 のアプリケーションプログラムの子プロセスに提供する方法であって、前記第2 のアプリケーションプログラムおよびその子プロセスが、複数のネットワークアドレスに対してなされた要求にサービスし、

前記ネットワークアドレスに関連づけられたサービス品 50

質パラメータを格納するステップと、

クライアントとネットワークアドレスとの間に通信チャネルを確立するシステムコールをインターセプトするステップと、

前記通信チャネルの確立を可能にするステップと、

前記インターセプトされたシステムコールを呼び出した アプリケーションプログラムと、前記確立された通信チャネルと、前記チャネルが確立されたネットワークアドレスとの間の関連づけの標識を格納するステップと、

10 子プロセスを生成するシステムコールをインターセプトするステップと、

前記子プロセスの生成を可能にするステップと、

前記前記インターセプトされたシステムコールを呼び出したアプリケーションプログラムと前記生成された子プロセスとの間の関連づけの標識を格納するステップと、ファイル記述子のコピーを生成するシステムコールをインターセプトするステップと、

前記ファイル記述子のコピーの生成を可能にするステップと、

20 前記ファイル記述子と前記ファイル記述子の生成された コピーとの間の関連づけの標識を格納するステップと、 通信チャネルを介してデータを移送するシステムコール をインターセプトするステップと、

前記格納された関連づけ標識を調べ、前記インターセプトされたシステムコールを呼び出したアプリケーションが、前記ネットワークアドレスの1つとの通信チャネルを確立した親アプリケーションの子プロセスであるか否かを決定するステップと、

前記インターセプトされたシステムコールを呼び出したアプリケーションが、前記ネットワークアドレスの1つに対して通信チャネルを確立した親アプリケーションの子プロセスであるという決定に応答して、前記格納された関連づけ標識を調べ、前記インターセプトされたシステムコールがデータを移送する通信チャネルが、前記ネットワークアドレスの1つに対する前記親アプリケーションにより確立された通信チャネルであるか否かを決定するステップと、

前記インターセプトされたシステムコールがデータを移送する通信チャネルが、前記ネットワークアドレスの1つに対して前記親アプリケーションにより確立された通信チャネルであるという決定に応答して、

前記通信チャネルがクライアントを接続させたネットワークアドレスに関連づけられたサービス品質パラメータを入手し、

オペレーティングシステムリソースを使用して、前記ネットワークアドレスに関連づけられた前記入手されたサービス品質パラメータにしたがって、サービス品質の保証を、前記インターセプトされたシステムコールを呼び出した子プロセスに要求するステップと、

前記通信チャネルを介してデータを移送させるステップ

と、を含む方法。

【請求項17】 前記サービス品質パラメータを格納す るステップは、前記ネットワークアドレスに関連づけら れたサービス品質パラメータを有するサービス品質パラ メータテーブルを含むよう にオペレーティングシステム を変更することを含む、請求項16記載の方法。

5

【請求項18】 前記オペレーティングシステムを変更 するステップは、前記サービス品質パラメータテーブル を有するモジュールを、オペレーティングシステムカー ネルにリンクすることを含む、請求項17記載の方法。 【 請求項19】 オブジェクトコードを格納するステッ プと、

インターセプト すべき 前記システムコールに対するポイ ンタのコピーを保存するステップと、をさらに含み、 前記インターセプトするステップは、前記システムコー ルを呼び出すことにより 前記オブジェクトコードを実行 させるように、前記システムコールに対するポインタを 前記挿入されたオブジェクトコードに対するポインタに 置き換えることを含む、請求項16記載の方法。

【請求項20】 前記インターセプト するステップは、 クライアントとネットワークアドレスとの間の通信チャ ネルを確立するシステムコールをインターセプト するこ とを含み、前記オブジェクトの実行は、

前記保存されたポインタのコピーを用いて、前記インタ ーセプトされたシステムコールに対して実行を転送する ことによって、前記通信チャネルの確立を可能にするス テップと、

前記システムコールを呼び出したアプリ ケーションプロ グラムのプロセス識別番号と、前記確立された通信チャ ネルを記述するファイル記述子と、前記チャネルが確立 30 されたネットワークアドレスとの間の関連づけを示すエ ントリを連想テーブルに格納することによって、前記ア プリケーションプログラムと前記確立された通信チャネ ルとの間の関連づけを格納するステップと、をさらに含 む、請求項19記載の方法。

【 請求項2 1 】 前記インターセプト するステップは、 子プロセスを生成するシステムコールをインターセプト することを含み、前記オブジェクトコードの実行は、 前記保存されたポインタのコピーを用いて、前記インタ ーセプトされたシステムコールに対して実行を転送する 40 ことによって、前記子プロセスの生成を可能にするステ ップと、

前記システムコールを呼び出したアプリケーションプロ グラムのプロセス識別番号と、前記生成された子プロセ スのプロセス識別番号との間の関連づけを示すエントリ を連想テーブルに格納することによって、前記システム コールを呼び出したアプリケーションプログラムと前記 生成された子プロセスとの間の関連づけを格納するステ ップと、をさらに含む、請求項19記載の方法。

テップは、前記オブジェクトコードを前記オペレーティ ングシステムに挿入することを含む、請求項19記載の 方法。

【請求項23】 前記オブジェクトコードをオペレーテ イングシステムに挿入するステップは、前記オブジェク トコードを有するモジュールをオペレーティングシステ ムカーネルにリンクすることを含む、請求項22記載の 方法。

【請求項24】 コンピュータシステムにおいて、第1 のアプリ ケーションプログラムによってサービス 品質の 保証を第2 のアプリケーションプログラムの子プロセス に提供する方法であって、前記第2のアプリケーション プログラムおよびその子プロセスが、複数の仮想ホスト に対して通信チャネル上でなされた要求にサービスし、 前記仮想ホストに関連づけられたサービス品質パラメー タを格納するステップと、

通信チャネル上で仮想ホスト に対する要求にサービスす る子プロセスに対して、サービスの品質が保障されてい るか否かについての標識を格納するステップと、

仮想ホストとクライアントとの間の通信チャネルを介し てデータを移送する子プロセスによってなされたシステ ムコールをインターセプト するステップと、

前記格納された標識を調べ、前記子プロセスに対してサ ービス品質が保証されているか否かを決定するステップ

前記子プロセスに対してサービス品質が保証されている という決定に応答して、

前記通信チャネルに関連づけられたバッファを構文解析 して前記仮想ホストのネームを分離し、

前記仮想ホストに関連づけられたサービス品質パラメー タを入手し、

オペレーティングシステムリソースを使用して、前記仮 想ホストに関連づけられた前記入手されたサービス品質 パラメータにしたがって、サービス品質の保証を、前記 子プロセスに要求し、

前記子プロセスに対してサービスの品質が保証されてい るという 標識を設定するステップと、

前記仮想ホストとクライアントとの間で、前記子プロセ スにより 管理される通信を可能にするステップと、を含 む方法。

【 請求項25】 前記サービス品質パラメータを格納す るステップは、前記仮想ホストに関連づけられたサービ ス品質パラメータを有するサービス品質パラメータテー ブルを含むようにオペレーティングシステムを変更する ことを含む、請求項24記載の方法。

【 請求項26】 前記オペレーティングシステムを変更 するステップは、前記サービス品質パラメータテーブル を有するモジュールを、オペレーティングシステムカー ネルにリンクすることを含む、請求項25記載の方法。

【請求項22】 前記オブジェクトコードを格納するス 50 【請求項27】 前記標識を格納するステップは、通信

チャネル上で仮想ホストに対する要求にサービスする子 プロセスに対して、サービスの品質を保障しているか否 かについての標識を有する標識テーブルを含むようにオ ペレーティングシステムを変更することを含む、請求項 24記載の方法。

【 請求項28】 前記オペレーティングシステムを変更 するステップは、前記標識テーブルを有するモジュール を、オペレーティングシステムカーネルにリンクするこ とを含む、請求項27記載の方法。

【 請求項2 9 】 オブジェクトコードを格納するステッ 10 プと、

インターセプト すべき 前記システムコールに対するポインタのコピーを保存するステップと、をさらに含み、前記インターセプト するステップは、前記システムコールを呼び出すことにより 前記オブジェクトコードを実行するように、前記システムコールに対するポインタを前記挿入されたオブジェクトコードに対するポインタに置き換えることを含む、請求項24記載の方法。

【 請求項30】 前記オブジェクトコードを格納するステップは、前記オブジェクトコードを前記オペレーティ 20ングシステムに挿入することを含む、請求項29記載の方法。

【 請求項3 1 】 前記オブジェクトコードをオペレーティングシステムに挿入するステップは、前記オブジェクトコードを有するモジュールをオペレーティングシステムカーネルにリンクすることを含む、請求項3 0 記載の方法。

【 請求項3 2 】 コンピュータシステムにおいて、サービス品質の保証をアプリケーションプログラムの子プロセスに提供する方法であって、前記アプリケーションプ 30ログラムおよびその子プロセスが、複数の仮想ホストに対してなされた通信要求にサービスし、

前記仮想ホストに関連づけられたサービス品質パラメータを格納するステップと、

前記アプリケーションプログラムによって、クライアントにより前記仮想ホストの1つに対してなされた通信要求を受信するステップと、

前記アプリケーションプログラムによって、前記ネット ワークアドレスと前記クライアントとの間の通信を管理 する子プロセスを生成するステップと、

前記ネットワークアドレスと関連づけられたサービス品質パラメータを、前記サービス品質テーブルから入手するステップと、

オペレーティングシステムリソースを使用して、前記ネットワークアドレスに関連づけられた前記入手されたサービス品質パラメータにしたがってサービス品質の保証を前記子プロセスに要求するステップと、

前記ネットワークアドレスと前記クライアントとの間で、前記子プロセスにより管理される通信を可能にするステップと、を含む方法。

【 請求項33】 コンピュータシステムにおいて、サービス品質の保証をアプリケーションプログラムの子プロセスに提供する方法であって、前記アプリケーションプログラムおよびその子プロセスが、複数の仮想ホストに対してなされた通信要求にサービスし、

8

前記仮想ホスト に関連づけられたサービス 品質パラメータを格納するステップと、

前記アプリケーションプログラムによって、クライアントにより前記仮想ホストに対してなされた通信要求を管理するための複数の子プロセスを生成するステップと、前記アプリケーションプログラムによって、クライアントにより前記仮想ホストの1つに対してなされた通信要求を受信するステップと、

前記ネットワークアドレスに関連づけられたサービス品質パラメータを、前記サービス品質テーブルから入手するステップと、

オペレーティングシステムリソースを使用して、前記ネットワークアドレスに関連づけられた前記入手されたサービス品質パラメータにしたがって、サービス品質の保証を前記子プロセスに要求するステップと、

前記ネットワークアドレスと前記クライアントとの間で、前記子プロセスにより管理される通信を可能にするステップと、を含む方法。

【請求項34】 第1のアプリケーションプログラムによって、サービス品質の保証を第2のアプリケーションプログラムの子プロセスに提供するコンピュータプログラムプロダクトであって、前記第2のアプリケーションプログラムおよびその子プロセスが、複数の仮想プロセスに対してなされた要求にサービスし、

30 前記仮想プロセスに関連づけられた複数のサービス品質パラメータを格納するプログラムコードと、

前記第2のアプリケーションプログラムの子プロセスを 仮想プロセスと 関連づけたオペレーティングシステムに 対するシステムコールをインターセプト するプログラム コードと、

オペレーティングシステムリソースを使用して、前記仮 想プロセスに関連づけられた前記サービス品質パラメー タにしたがって、サービス品質の保証を前記子プロセス に要求するプログラムコードと、

前記子プロセスと前記仮想ホストとの間の関連づけを可能にするプログラムコードと、

前記プログラムコードが格納されるコンピュータ読み取り可能媒体と、を備えるコンピュータプログラムプロダクト。

【 請求項35】 関連づけられたサービス品質パラメータにしたがって、子プロセスにサービス品質の保証を要求する命令を有するオブジェクトコードを格納するプログラムコードをさらに備え、

前記インターセプト するプログラムコード は、前記シス 50 テムコールを呼び出すことにより 前記オブジェクトコー

ドを実行させるように、前記システムコールに対するポインタを前記オブジェクトコードに対するポインタに置き換えるプログラムコードを備える、請求項34記載のコンピュータプログラムプロダクト。

【 請求項3 6 】 第1 のアプリケーションプログラムによって、サービス品質の保証を第2 のアプリケーションプログラムの子プロセスに提供するコンピュータプログラムプロダクトであって、前記第2 のアプリケーションプログラムおよびその子プロセスが、複数の仮想ホストに対してなされた要求にサービスし、

前記仮想ホストに関連づけられたサービス品質パラメータを格納するプログラムコードと、

前記仮想ホストの1 つとクライアントとの間の通信に関連するシステムコールをインターセプト するプログラムコードと、

前記仮想ホスト に関連づけられた前記サービス品質パラメータを入手するプログラムコードと、

オペレーティングシステムリソースを使用して、前記仮 想ホストに関連づけられた前記入手されたサービス品質 パラメータにしたがって、サービス品質の保証を前記第 20 2 のアプリケーションプログラムの前記子プロセスに要 求するプログラムコードと、

前記仮想ホストと前記クライアントとの間の通信を可能にするプログラムコードと、

前記プログラムコードが格納されるコンピュータ読み取り可能媒体と、を備えるコンピュータプログラムプロダクト。

【請求項37】 前記サービス品質パラメータを格納するプログラムコードは、前記仮想ホストに関連づけられたサービス品質パラメータを有するサービス品質パラメ 30 ータテーブルを含むように、オペレーティングシステムを変更するプログラムコードを備える、請求項36記載のコンピュータプログラムプロダクト。

【 請求項3 8 】 前記オペレーティングシステムを変更 するプログラムコード は、前記サービス品質パラメータ テーブルを有するモジュールを、オペレーティングシステムカーネルにリンクするプログラムコードを備える、請求項3 7 記載のコンピュータプログラムプロダクト。

【請求項39】 仮想ホストとクライアントとの間の通信を管理する子プロセスに対して、前記仮想ホストに関 40 連づけられたサービス品質パラメータにしたがって、サービス品質の保証を要求する命令を有するオブジェクトコードを格納するプログラムコードをさらに備え、

前記インターセプトするプログラムコードは、前記システムコールを呼び出すことにより前記オブジェクトコードを実行するように、前記システムコールに対するポインタを前記挿入されたオブジェクトコードに対するポインタに置き換えるプログラムコードを備える、請求項36記載のコンピュータプログラムプロダクト。

【請求項40】 前記オブジェクトコードを格納するプ 50

ログラムコードは、前記オブジェクトコードを前記オペレーティングシステムに挿入するプログラムコードを備える、請求項3 9 記載のコンピュータプログラムプロダクト。

10

【 請求項4 1 】 前記オブジェクトコードをオペレーティングシステムに挿入するプログラムコードは、前記オブジェクトコードを有するモジュールをオペレーティングシステムカーネルにリンクするプログラムコードを備える、請求項4 0 記載のコンピュータプログラムプロダクト。

【請求項42】 第1のアプリケーションプログラムによって、サービス品質の保証を第2のアプリケーションプログラムの子プロセスに提供するコンピュータプログラムプロダクトであって、前記第2のアプリケーションプログラムおよびその子プロセスが、複数のネットワークアドレスに対してなされた要求にサービスし、

前記ネットワークアドレスに関連づけられたサービス品質パラメータを格納するプログラムコードと、

クライアントと、前記ネットワークアドレスの1 つとの間に通信チャネルを確立する、前記子プロセスによりなされたシステムコールをインターセプトするプログラムコードと、

前記通信チャネルが確立された前記ネットワークアドレスに関連づけられたサービス品質パラメータを入手するプログラムコードと、

オペレーティングシステムリソースを使用して、前記ネットワークアドレスに関連づけられた前記入手されたサービス品質パラメータにしたがって、サービス品質の保証を、前記インターセプトされたシステムコールを実行した前記子プロセスに要求するプログラムコードと、

前記ネットワークアドレスと前記クライアントとの間で、前記子プロセスにより管理される通信を可能にするプログラムコードと、

前記プログラムコードが格納されるコンピュータ読み取り可能媒体と、を備えるコンピュータプログラムプロダクト。

【請求項43】 前記サービス品質パラメータを格納するプログラムコードは、前記ネットワークアドレスに関連づけられたサービス品質パラメータを有するサービス品質パラメータテーブルを含むように、オペレーティングシステムを変更するプログラムコードを備える、請求項42記載のコンピュータプログラムプロダクト。

【 請求項4 4 】 前記オペレーティングシステムを変更するプログラムコードは、前記サービス品質パラメータテーブルを有するモジュールを、オペレーティングシステムカーネルにリンクするプログラムコードを備える、請求項4 3 記載のコンピュータプログラムプロダクト。 【 請求項4 5 】 オブジェクトコードを格納するプログラムコードと、

インターセプト すべき 前記システムコールに対するポイ

11

ンタのコピーを保存するプログラムコードと、をさらに 備え、

前記インターセプトするプログラムコードは、前記シス テムコールを呼び出すことにより 前記オブジェクトコー ドを実行させるように、前記システムコールに対するポ インタを前記オブジェクトコードに対するポインタに置 き換えるプログラムコードを備える、請求項42記載の コンピュータプログラムプロダクト。

【請求項46】 前記オブジェクトコードは、

前記保存されたポインタのコピーを用いて、前記インタ 10 ーセプトされたシステムコールに対して実行を転送し、 前記通信チャネルを確立するプログラムコードと、

前記確立された通信チャネルが、前記第2のアプリケー ションプログラムおよびその子プロセスによってサービ スされた前記ネットワークアドレスの1 つに対するもの か否かを決定するプログラムコードと、

前記通信チャネルが前記ネットワークアドレスの1 つに 対するものであるという決定に応答して、

前記ネットワークアドレスのサービス品質パラメータを

オペレーティングシステムリソースを使用して、前記入 手されたサービス品質パラメータにしたがって、サービ ス品質の保証を、前記インターセプトされたシステムコ ールを呼び出した子プロセスに要求するプログラムコー ドと、を備える、請求項45記載のコンピュータプログ ラムプロダクト。

【請求項47】 前記オブジェクトコードを格納するプ ログラムコードは、前記オブジェクトコードを前記オペ レーティングシステムに挿入するプログラムコードを備 える、請求項4 5 記載のコンピュータプログラムプロダ 30 クト。

【請求項48】 前記オブジェクトコードをオペレーテ ィングシステムに挿入するプログラムコードは、前記オ ブジェクトコードを有するモジュールをオペレーティン グシステムカーネルにリンクするプログラムコードを備 える、請求項47記載のコンピュータプログラムプロダ クト。

【請求項49】 第1のアプリケーションプログラムに よって、サービス品質の保証を第2のアプリケーション プログラムの子プロセスに提供するコンピュータプログ 40 ラムプロダクトであって、前記第2のアプリケーション プログラムおよびその子プロセスが、複数のネットワー クアドレスに対してなされた要求にサービスし、

前記ネットワークアドレスに関連づけられたサービス品 質パラメータを格納するプログラムコードと、

クライアントとネットワークアドレスとの間に通信チャ ネルを確立するシステムコールをインターセプト するプ ログラムコードと、

前記通信チャネルの確立を可能にするプログラムコード と、

前記インターセプトされたシステムコールを呼び出した アプリケーションプログラムと、前記確立された通信チ ャネルと、前記チャネルが確立されたネットワークアド レスとの間の関連づけの標識を格納するプログラムコー ドと、

12

子プロセスを生成するシステムコールをインターセプト するプログラムコードと、

前記子プロセスの生成を可能にするプログラムコード

前記インターセプトされたシステムコールを呼び出した アプリケーションプログラムと前記生成された子プロセ スとの間の関連づけの標識を格納するプログラムコード ٤,

ファイル記述子のコピーを生成するシステムコールをイ ンターセプト するプログラムコードと、

前記ファイル記述子のコピーの生成を可能にするプログ ラムコードと、

前記ファイル記述子と前記ファイル記述子の生成された コピーとの間の関連づけの標識を格納するプログラムコ ードと、

通信チャネルを介してデータを移送するシステムコール をインターセプト するプログラムコードと、

前記格納された関連づけ標識を調べ、前記インターセプ トされたシステムコールを呼び出したアプリケーション が、前記ネットワークアドレスの1つとの通信チャネル を確立した親アプリケーションの子プロセスであるか否 かを決定するプログラムコードと、

前記インターセプトされたシステムコールを呼び出した アプリケーションが、前記ネットワークアドレスの1 つ に対する通信チャネルを確立した親アプリケーションの 子プロセスであるという決定に応答して、前記格納され た関連づけ標識を調べ、前記インターセプトされたシス テムがデータを移送する通信チャネルが、前記ネットワ ークアドレスの1 つに対する前記親アプリケーションに より確立された通信チャネルであるか否かを決定するプ ログラムコードと、

前記インターセプトされたシステムコールがデータを移 送する通信チャネルが、前記ネットワークアドレスの1 つに対して、前記親アプリケーションにより確立された 通信チャネルであるという決定に応答して、

前記通信チャネルがクライアントを接続させたネットワ ークアドレスと関連づけられたサービス品質パラメータ を入手し、

オペレーティングシステムリソースを使用して、前記ネ ットワークアドレスに関連づけられた前記入手されたサ ービス品質パラメータにしたがって、サービス品質の保 証を、前記インターセプトされたシステムコールを呼び 出した子プロセスに要求するプログラムコードと、

前記通信チャネルを介してデータを移送させるプログラ ムコードと、

50

前記プログラムコードが格納されるコンピュータ読み取 り 可能媒体と、を備える、コンピュータプログラムプロ ダクト。

【請求項50】 前記サービス品質パラメータを格納す るプログラムコードは、前記ネットワークアドレスに関 連づけられたサービス品質パラメータを有するサービス 品質パラメータテーブルを含むよう にオペレーティング システムを変更するプログラムコードを備える、請求項 49 記載のコンピュータプログラムプロダクト。

【 請求項5 1 】 前記オペレーティングシステムを変更 10 するプログラムコードは、前記サービス品質パラメータ テーブルを有するモジュールを、オペレーティングシス テムカーネルにリンクするプログラムコードを備える、 請求項50記載のコンピュータプログラムプロダクト。 【 請求項5 2 】 オブジェクトコードを格納するプログ ラムコードと、

インターセプト すべき 前記システムコールに対するポイ ンタのコピーを保存するプログラムコードと、をさらに

前記インターセプト するプログラムコード は、前記シス 20 テムコールを呼び出すことにより 前記オブジェクトコー ドを実行させるように、前記システムコールに対するポ インタを前記挿入されたオブジェクトコードに対するポ インタに置き換えるプログラムコードを備える、請求項 49 記載のコンピュータプログラムプロダクト。

【請求項53】 前記インターセプト するプログラムコ ードは、クライアントとネットワークアドレスとの間の 通信チャネルを確立するシステムコールをインターセプ トするプログラムコードを備え、前記オブジェクトコー ドは、

前記保存されたポインタのコピーを用いて、前記インタ ーセプトされたシステムコールに対して実行を転送する ことによって、前記通信チャネルの確立を可能にするプ ログラムコードと、

前記システムコールを呼び出したアプリケーションプロ グラムのプロセス識別番号と、前記確立された通信チャ ネルを記述するファイル記述子と、前記チャネルが確立 されたネットワークアドレスとの間の関連づけを示すエ ントリを連想テーブルに格納することによって、前記ア プリケーションプログラムと前記確立された通信チャネ 40 ルとの間の関連づけを格納するプログラムコードと、を さらに含む、請求項52記載のコンピュータプログラム プロダクト。

【請求項54】 前記インターセプト するプログラムコ ードは、子プロセスを生成するシステムコールをインタ ーセプト するプログラムコードを備え、前記オブジェク トコードは、

前記保存されたポインタのコピーを用いて、前記インタ ーセプトされたシステムコールに対して実行を転送する ことによって、前記子プロセスの生成を可能にするプロ 50 るという標識を設定する、プログラムコードと、

グラムコードと、

前記システムコールを呼び出したアプリケーションプロ グラムのプロセス識別番号と、前記生成された子プロセ スのプロセス識別番号との間の関連づけを示すエントリ を連想テーブルに格納することによって、前記システム コールを呼び出したアプリケーションプログラムと前記 生成された子プロセスとの間の関連づけを格納するプロ グラムコードと、をさらに含む、請求項52 記載のコン ピュータプログラムプロダクト。

14

【 請求項5 5 】 前記オブジェクトコードを格納するプ ログラムコードは、前記オブジェクトコードを前記オペ レーティングシステムに挿入するプログラムコードを備 える、請求項52記載のコンピュータプログラムプロダ クト。

【請求項56】 前記オブジェクトコードをオペレーテ ィングシステムに挿入するプログラムコードは、前記オ ブジェクト コードを有するモジュールをオペレーティン グシステムカーネルにリンク するプログラムコード を備 える、請求項55記載のコンピュータプログラムプロダ

【 請求項5 7 】 第1 のアプリケーションプログラムに よって、サービス品質の保証を第2のアプリケーション プログラムの子プロセスに提供するコンピュータプログ ラムプロダクトにおいて、前記第2 のアプリケーション プログラムおよびその子プロセスが、複数の仮想ホスト に対して通信チャネル上でなされた要求にサービスし、 前記仮想チャネルに関連づけられたサービス品質パラメ ータを格納するプログラムコードと、

通信チャネル上で仮想ホスト に対する要求にサービスす る子プロセスに対して、サービスの品質が保障されてい るか否かについての標識を格納するプログラムコード

仮想ホストとクライアントとの間の通信チャネルを介し てデータを移送する子プロセスによってなされたシステ ムコールをインターセプト するプログラムコードと、 前記格納された標識を調べ、前記子プロセスに対してサ ービスの品質が保証されているか否かを決定するプログ ラムコードと、

前記子プロセスに対してサービスの品質が保証されてい るという 決定に応答して、

前記通信チャネルに関連づけられたバッファを構文解析 して前記仮想ホストのネームを分離し、

前記仮想ホストに関連づけられたサービス品質パラメー タを入手し、

オペレーティングシステムリソースを使用して、前記仮 想ホストに関連づけられた前記入手されたサービス品質 パラメータにしたがって、サービス品質の保証を、前記 子プロセスに要求し、

前記子プロセスに対してサービスの品質が保証されてい

前記仮想ホストとクライアントとの間で、前記子プロセスにより管理される通信を可能にするプログラムコードと、

前記プログラムコードが格納されるコンピュータ読み取り可能媒体と、を備えるコンピュータプログラムプロダクト。

【 請求項5 8 】 前記サービス品質パラメータを格納するプログラムコードは、前記仮想ホストに関連づけられたサービス品質パラメータを有するサービス品質パラメータテーブルを含むようにオペレーティングシステムを 10変更するプログラムコードを備える、請求項5 7 記載のコンピュータプログラムプロダクト。

【 請求項5 9 】 前記オペレーティングシステムを変更するプログラムコードは、前記サービス品質パラメータテーブルを有するモジュールを、オペレーティングシステムカーネルにリンクするプログラムコードを備える、請求項5 8 記載のコンピュータプログラムプロダクト。

【請求項60】 前記標識を格納するプログラムコードは、通信チャネル上で仮想ホストに対する要求にサービスする子プロセスに対して、サービスの品質を保障して 20 いるか否かについての標識を有する標識テーブルを含むようにオペレーティングシステムを変更するプログラムコードを備える、請求項57記載のコンピュータプログラムプロダクト。

【 請求項6 1 】 前記オペレーティングシステムを変更するプログラムコードは、前記標識テーブルを有するモジュールを、オペレーティングシステムカーネルにリンクするプログラムコードを備える、請求項6 0 記載のコンピュータプログラムプロダクト。

【 請求項6 2 】 オブジェクトコードを格納するプログ *30* ラムコードと、

インターセプト すべき 前記システムコールに対するポインタのコピーを保存するプログラムコードと、をさらに備え、

前記インターセプトするプログラムコードは、前記システムコールを呼び出すことにより前記オブジェクトコードを実行するように、前記システムコールに対するポインタを前記挿入されたオブジェクトコードに対するポインタに置き換えるプログラムコードを備える、請求項57記載のコンピュータプログラムプロダクト。

【 請求項6 3 】 前記オブジェクトコードを格納するプログラムコードは、前記オブジェクトコードを前記オペレーティングシステムに挿入するプログラムコードを備える、請求項6 2 記載のコンピュータプログラムプロダクト。

【 請求項6 4 】 前記オブジェクトコードをオペレーティングシステムに挿入するプログラムコードは、前記オブジェクトコードを有するモジュールをオペレーティングシステムカーネルにリンクするプログラムコードを備える、請求項6 3 記載のコンピュータプログラムプログ 50

クト。

【請求項65】 サービス品質の保証をアプリケーションプログラムの子プロセスに提供するコンピュータプログラムプロダクトであって、前記アプリケーションプログラムおよびその子プロセスが、複数の仮想ホストに対してなされた通信要求にサービスし、

16

前記仮想ホストに関連づけられたサービス品質パラメータを格納するプログラムコードと、

前記アプリケーションプログラムによって、クライアント により 前記仮想ホストの1 つに対してなされた通信要求を受信するプログラムコードと、

前記アプリケーションプログラムによって、前記ネット ワークアドレスと前記クライアントとの間の通信を管理 する子プロセスを生成するプログラムコードと、

前記ネットワークアドレスに関連づけられたサービス品質パラメータを、前記サービス品質テーブルから入手するプログラムコードと、

オペレーティングシステムリソースを使用して、前記ネットワークアドレスに関連づけられた前記入手されたサービス品質パラメータにしたがって、サービス品質の保証を前記子プロセスに要求するプログラムコードと、前記ネットワークアドレスと前記クライアントとの間で、前記子プロセスにより管理される通信を可能にするプログラムコードと、

前記プログラムコードが格納されるコンピュータ読み取り可能媒体と、を含むコンピュータプログラムプロダクト。

【請求項66】 サービス品質の保証をアプリケーションプログラムの子プロセスに提供するコンピュータプログラムプロダクトであって、前記アプリケーションプログラムおよびその子プロセスが、複数の仮想ホストに対してなされた通信要求にサービスし、

前記仮想ホストに関連づけられたサービス品質パラメータを格納するプログラムコードと、

前記アプリケーションプログラムによって、クライアント により 前記仮想ホスト に対してなされた通信要求を管理するための複数の子プロセスを生成するプログラムコードと、

前記アプリケーションプログラムによって、クライアン 40 トにより前記仮想ホストの1つに対してなされた通信要 求を受信するプログラムコードと、

前記ネットワークアドレスに関連づけられたサービス品質パラメータを、前記サービス品質テーブルから入手するプログラムコードと、

オペレーティングシステムリソースを使用して、前記ネットワークアドレスに関連づけられた前記入手されたサービス品質パラメータにしたがって、サービス品質の保証を前記子プロセスに要求するプログラムコードと、

前記ネットワークアドレスと前記クライアントとの間で、前記子プロセスにより管理される通信を可能にする

プログラムコードと、

前記プログラムコードが格納されるコンピュータ読み取り可能媒体と、を含むコンピュータプログラムプロダクト。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【 発明の属する技術分野】本発明は、包括的には、マルチタスク用オペレーティングシステム上で実行する仮想プロセスに適切なサービスの品質を保証(guarantee)することに関し、具体的には、一実施形態において、単 10一の物理ホストコンピュータ上の多数ネットワークアドレスに対するクライアント要求にサービスを提供する仮想ホストにサービスの品質を保証することに関する。

[0002]

【 従来の技術】インターネットの普及および成功とともに、今日、サーバ技術は、商業的に非常に重要である。典型的には、単一の物理ホストコンピュータ上で実行するサーバプログラムは、該ホストに割り当てられた単一ネットワークアドレスに対してなされたクライアント要求にサービスする。しかしながら、伝送制御プロトコル 20 (TCP) および他のトランスポートプロトコルにより、単一の物理ホスト上で実行するサーバアプリケーションは、多数のネットワークアドレスに対してなされた要求を処理するようにプログラム可能である。かかる機能性は、仮想ホスト処理(ホスティング: hosting)として知られる。

【0003】仮想ホスティングを可能にするために、1 つの物理ホストコンピュータに2 つ以上のネットワーク アドレスが割り当てられている。 ホスト 上で実行するサ ーバプログラムは、通信転送チャネル(ソケット)を開 30 設し、ホストに割り当てられている多数のネットワーク アドレスのいずれかを対象とした入来通信の受信を可能 にしている。TCPを実行するサーバによる通信要求の 受信は、クライアントからの通信要求を待ち、該クライ アントに確認応答(アクノレッジメント)信号を送信 し、クライアントから返信の確認応答信号を受信するこ とを含む3段階プロセスである。この3段階プロセスを 「スリーウェイハンドシェーキング (threeway handshak ing)」というが、これは、TCP通信の特徴である。通 信要求を受けているとき、サーバは、他のタスクを実行 40 することができない。したがって、サーバは、1 つの入 来通信要求を待ち、同時に別の通信要求にサービスする ことができない。しかしながら、単一の物理ホストに関 連づけられた複数のネットワークアドレスに対してなさ れた多数の通信要求では、同時サービスが必要とされ る。このため、仮想ホストサーバは、典型的には、通信 要求自体を受け、これらの要求をサービスするために子 プロセスを生成する。

【 0004】子プロセスを用いて通信要求にサービスする2つの周知の方法がある。最も一般的には、通信要求 50

18をサーバが受け、これにサービスするための子プロセスを発生する(フォーク(fork)する)。子プロセスが、クライアントによりなされた要求にサービスし、これをクライアントに送信する間に、サーバは、次の通信要求を、おそらく別のクライアントから自由に受けることができる。サーバが要求を受けるとすぐに、サーバは、この要求をサービスした後終了する新たな子プロセスを生成する。「受け入れ後のフォーク(fork after accept)」として知られるこの仮想ホスティングの方法は、今日広く用いられている。

【0005】仮想ホスティングの別の方法は、サーバに より、複数の子プロセスを生成することである。生成さ れる子プロセスの数は、同時にサービスする通信要求の 所望の最大数を反映する。それぞれの子プロセスは、続 いて通信要求を受け付ける。したがって、それぞれの子 は、入来通信要求を待ち、これにサービスし、続いて次 の要求を待つ。子プロセスが1 つの要求にサービスして いる間に、別の要求を待つことはできないが、他の子プ ロセスが入来要求を待っているので、このことが可能と なる。子プロセスのすべてが要求にサービスするのに使 用中であるとき、所望の最大数の要求がサービスされて いるので、子プロセスの1 つが要求へのサービスが終わ り、新たなものを待ち始めるまでこれ以上受け付けるこ とはできない。「 受け入れ前のフォーク (fork before accept)」として知られるこの方法は、「受け入れ後の フォーク」ほど一般的ではないが、今日広く用いられて いる。

【0006】受け入れ前のフォーク方法を使用する仮想 ホストシステムと受け入れ後のフォーク方法を使用する ものは、いずれもネームベースであるとともにアドレス ベースとすることができる。上述のように、アドレスベ ースの仮想ホストシステムでは、各仮想ホストは、単一 の物理ホストに割り当てられた別個のネットワークアド レスによって識別される。これに対して、ネームベース の仮想ホストシステムでは、各仮想ホストは、ネットワ 一クアドレスではなく、ドメイン名によって識別され る。1 つのアドレスに多数のドメイン名を割り当てるこ とができる。したがって、一意のドメイン名によりそれ ぞれ識別される多数の仮想ホストをすべて1 つのネット ワークアドレスに割り当てることができる。多数のドメ イン名に割り当てられた単一のネットワークアドレス は、単一の物理ホストに割り当てられる。ネームベース の仮想ホストに対する通信要求は、ネットワークアドレ スではなくドメイン名に対してなされる。アドレスベー スの仮想ホストシステムのように、すべての仮想ホスト が単一の物理ホストにマッピングする。

【 0007】仮想ホストシステムは、多数のネットワークアドレスまたはドメイン名のいずれかに対してなされたクライアント要求にサービスすることによって、多数のホストをシミュレートする。このことは、一意の(固

20

有の)物理ホストを各ネットワークアドレスまたはドメ イン名に与えることは高価であるので非効率的であるの で望ましいことである。ホスティングサービスは、イン ターネット サービスプロバイダ(ISP) によって商業 的に提供されることが多い。仮想ホスティングがなけれ ば、ISPは、ホストサービスを購入する顧客ごとに、 別の物理ホストコンピュータに一意のネットワークアド レスを与えなければならなくなるであろう。しばしば、 ホスト サービスをISPから購入した顧客は、ホストコ ンピュータ全体の使用に対する支払いを行う必要もなけ ればその義務もない (amenable)。一般に、個々の顧客の 必要を満たすには、ホストコンピュータの処理能力、記 憶装置および他のリソースのごく 一部だけでよい。

【0008】仮想ホスティングにより、ISPは、1つ の物理ホストコンピュータを用いて、多数の顧客に商業 的なホストサービスを行うことを可能にするために、仮 想ホスト サーバが生成される。各顧客は、ネットワーク アドレス(またはドメイン名)が割り当てられ、単一の 物理ホストコンピュータ上にリソースが設けられ、ホス トを他の顧客と効率よく共有する。クライアントコンピ 20 ュータは、通信要求を適当なネットワークアドレス(ま たはドメイン名) 宛に送ることによって特定顧客のホス トからのデータを要求する。受け入れ前のフォーク方法 または受け入れ後のフォーク方法を使用することによっ て、仮想ホストサーバは、多数のネットワークアドレス またはドメイン名への要求にサービスすることが可能で ある。したがって、単一の物理ホストコンピュータによ って、多数の顧客により 複数のネット ワークアドレスお よびドメイン名に対してなされた要求にサービスする多 数ホストの機能性が与えられる。

【 0009】今日存在する仮想ホスティングの1 つの欠 点は、特定の仮想ホスト、すなわち特定の顧客に対して なされたクライアント要求にサービスすることに対し て、物理ホストの適度な量のコンピュータリソースを割 り当てることができないことである。ISPが、単一の 物理コンピュータ上でホスト サービスを多数の顧客に提 供するとき、顧客の必要性に応じた、好ましくはサービ スに対して支払われた金額に基づいて、特定量のコンピ ュータリソースを各仮想ホストに割り当てる (allot)こ とが望ましい。たとえば、2 つの顧客がISPからホス トサービスを購入したとする。第1の顧客は、金融サー ビスを数千ものクライアント に国際的に提供する主要機 関である。金融サービスホストは、莫大な格納スペース を必要とするとともに、すべてのクライアント 要求に対 する即時的応答時間を必要とする。第1の顧客が、かか るレベルのホストサービスを提供することについて1 S P に対して報酬を支払うことを厭わないことは勿論であ る。第2の顧客は、地元で花を売っている個人経営者で ある。第2の顧客の予算は大変に限られているが、必要 とするコンピュータリソースは最小である。ISPが、

ISPによりこの2 つの別々の顧客に与えられた2 つの 別個の仮想ホストに対して、異なる割合のシステムリソ ースを割り当てることが望ましいことは明らかである。 しかしながら、これは、従来の仮想ホスティング技術で は不可能である。

【 0010】UNI X (登録商標) 等のマルチタスク用 オペレーティングシステムにより、多数の同時発生プロ セスに対するリソース割り当ての特定が容易になる。異 なるプロセスにリソースをどのよう に割り 当てるかにつ いて、オペレーティングシステムに指示することが可能 である。システムリソースは、利用可能なリソースの割 合(たとえば、中央処理装置サイクルの20パーセント をプロセスAに、2 パーセントをプロセスB に割り当て るようにオペレーティングシステムに指示することがで きる)または特定数のユニット(たとえば、1秒あたり X サイクルをプロセスAに、1 秒あたり Y サイクルをプ ロセスBに割り 当てるようにオペレーティングシステム に指示することができる)として、各プロセスに割り当 て可能である。このようなりソース割り 当ての特定をサ ービス品質の保証という。

【 0011】 専用の物理ホスト 上で実行する、プロセス であるサーバは、単一のネットワークアドレス(物理ホ スト) 専用のクライアント要求にサービスする。したが って、サービス品質を、サーバに対して、ホストに相応 しいサービス品質に設定できるにすぎない。仮想ホスト サーバは、多数の仮想ホスト に対する 莫大なクライアン ト要求をサービスする。すべてが異なるサービス品質を 必要としている可能性のある複数の顧客に対して、1 つ の仮想ホスト サーバがホスト サービスを提供する。仮想 ホストサーバについて、単一のサービスの保証を設定す ることは可能ではあるが、仮想ホスト すべてに相応しい 単一のサービス品質はない。異なる仮想ホストに相応し いサービス品質は異なるので、すべての仮想ホストに1 つのサービス品質を提供することは望ましくない。上述 のよう に、I SPは、単一サーバアプリケーションプロ グラムを用いて、ビジネスニーズも 予算も様々である多 数の顧客に仮想ホスティングサービスを提供する。IS Pが、仮想ホストサービスを購入する異なる顧客に対し て、相応しいサービス品質の保証を行うことができるこ とが望ましい。しかしながら、従来の仮想ホストシステ ムは、サーバが対応しているすべての仮想ホストに対し て、同一のサービス品質しか提供できない。既存の仮想 ホストシステムでは、ISPは、上記の例の国際的な金 融サービス機関に1つのサービス品質を提供し、地元の 花屋に対して別のサービス品質を提供することができな い。ISPは、望ましくないことではあるが、それぞれ ·の顧客に同一のサービスの品質を提供するか、あるい は、ISPにとって非効率的かつ高価ではあるが、多数 の顧客が専用ホストコンピュータのリソースを必要とし ないため、顧客ごとに別の物理ホストを提供しなければ

ならない。仮想ホストごとに適当なサービス品質の保証 を提供する仮想ホストシステムが必要となる。

[0012]

【 発明が解決しようとする課題】今日、仮想ホストシス テムは、ISP およびその他ホスト サービスのプロバイ ダにより利用されている。上述したように、仮想ホスト システムを提供する既存のISPが多数の仮想ホストに 適切なサービス品質の保証を提供できることが望まし · い。しかしながら、このようなI SPは、多くがその既 存の仮想ホストシステムを、かかるシステムが入手可能 10 であっても、かかる保証を提供可能なものに置き換える ことを望まないであろう。仮想ホストシステムをアップ グレードすることは手間がかかる複雑なプロセスであ り、かつ費用のかさむダウン時間および高い人件費を伴 うことが多い。既存のユーザが、その既存の仮想ホスト システムをアップグレードまたは置き換える必要なく、 多数の仮想ホストに適当なサービス品質の保証を提供で きることが望ましい。

[0013]

【 課題を解決するための手段】本発明は、仮想ホストサ 20 ービスのプロバイダが、多数の仮想ホストに適当なサー ビス品質の保証を行うことができるようにしたものであ る。一実施形態において、本発明は、仮想ホストとし て、既存の仮想ホスト サーバと 同一の物理ホストコンピ ュータ上でサービス品質アプリケーションプログラムを 実行する。該アプリケーションプログラムは、ホストコ ンピュータのオペレーティングシステムを、すべての仮 想ホストに相応しい(適切な)サービス品質パラメータ で構成されるサービス品質テーブルを含めるように変更 する。次に、オペレーティングシステムにオブジェクト コードを挿入する。オブジェクトコードは、特定の仮想 ホストに合わせてサービス品質パラメータを上記テープ ルから得るコンピュータ命令と、これらのパラメータに したがって仮想ホスト についてサービス 品質を設定する コンピュータ命令とを含む。オブジェクトコードが一度 挿入されると、仮想ホストの一方とクライアント 間の通 信に関するオペレーティングシステムに対するシステム コールがインターセプトされる。システムコールは、オ ペレーティングシステム機能テーブルにおけるポインタ を、挿入されたオブジェクトコードに対するポインタに 40 置き換えることによってインターセプトされるため、シ ステムコールがなされると、システムコールではなく挿 入されたオブジェクトコードが実行される。オブジェク トコードは、選択された仮想ホストについてのサービス 品質パラメータをサービス品質テーブルから入手し、仮 想ホスト に相応しいサービスの品質が保証される。 仮想 ホスト システムは、親サーバアプリ ケーションの子プロ セスを用いて、仮想ホストとクライアント 間の通信を管 理する。したがって、挿入されているオブジェクトコー ドは、仮想ホストとクライアント間の通信を管理する子 50

プロセスについて、サービス品質の保証を設定すること によって、仮想ホストに相応しいサービスの品質を保証 することが可能である。サービス品質の保証が設定され た後、仮想ホストとクライアント間の通信が開始され

22

【0014】本発明は、受け入れ前のフォーク方法を使 用するものと受け入れ後のフォーク方法を使用するもの を含むすべてのタイプの仮想ホスティングシステムに適 用される。受け入れ前のフォーク方法を使用する仮想ホ ストシステムについて、サービス品質の保証を設定する ために、クライアント と 仮想ホスト の選択された1 つと の間に通信チャネルを確立するシステムコールがインタ ーセプトされる。これらのシステムコールは、サーバア プリケーションの子プロセスによりなされる。さらに、 本発明は、インターセプトされたシステムコールを行っ た子プロセスに対して、仮想ホスト に相応しいサービス の品質を保証する。一旦サービス品質が保証されると、 システムコールを行った子プロセスは、仮想ホストとク ライアント間の通信を管理する。

【0015】受け入れ後のフォーク方法を使用するシス テムの仮想ホスト に対するサービス 品質の保証について も同様に容易になる。受け入れ後のフォーク方法を使用 するシステムにおいて、サーバアプリケーションにより 通信チャネルが確立された後、通信要求をサービスする ための子プロセスが生成される。通信チャネルが確立さ れた時点では、どの子プロセスがその通信チャネルにサ ービスするがわからない。したがって、これらの状況下 では、仮想ホストサービス品質アプリケーションプログ ラムは、子プロセスによりなされ、すでに確立されてい る通信チャネルを介してデータを移送(トランスポー ト) するシステムコールをインターセプトする。かかる システムコールがなされると、仮想ホストサービス品質 プログラムは、該チャネルを介して、クライアントが通 信を行っている仮想ホストを決定する。次に、インター セプトされたシステムコールを行った子プロセスに対し て、相応しいサービスの品質が保証される。子プロセス は、続いて、仮想ホストとクライアント間の通信を管理

【0016】また、本発明は、ネームベースの仮想ホス トに対しても相応しいサービスの品質を保証する。クラ イアントは、仮想ホストサーバにドメイン名を送出する ことによって、ネームベースの仮想ホストに通信要求を 行う。ドメイン名は、サーバとクライアント間の通信に 使用される通信バッファに格納される。 仮想ホスト サー ビス品質プログラムは、通信チャネルを介して、データ を移送するシステムコールをインターセプトする。かか るシステムコールがなされると、該チャネルを介して、 データを移送するために使用されている通信バッファが 構文解析(パーズ:parse)される。 バッファを構文解析 することによって、クライアントが通信を行っているド

24

メイン名が分離され、このため、この通信に関する仮想ホストが識別される。システムコールを行った子プロセスについて、仮想ホストに相応しいサービス品質の保証が設定される。その子プロセスは、続いて、仮想ホストとクライアント間の通信を管理する。

【 0017】上記の実施形態すべてにおいて、本発明は、仮想ホストサービスのプロバイダが、既存の仮想ホストシステムをアップグレードまたは置換することなく、多数の仮想ホストに適当なサービス品質の保証を行うことを可能にする。

【 0018】別の実施形態において、本発明は、すべての仮想ホストについて、適当なサービス品質の保証を設定するスタンドアロン型仮想ホストシステムを備える。かかる実施形態において、本発明は、サーバアプリケーションプログラムの形式である。本発明の他の実施形態と異なり、この実施形態を使用するために、仮想ホストサービスのプロバイダは、その仮想ホストシステムをアップルグレードしなければならない。

【 0 0 1 9 】上記実施形態において、仮想ホストサーバプログラムは、適当なサービス品質の保証を含むテーブ 20 ルをコンピュータメモリに格納する。サーバプログラムは、次に、仮想ホストと通信を行うためのすべてのクライアント要求を受信する。受け入れ後のフォーク方法を使用する際、サーバは、まず仮想ホストと通信を行うためのクライアント要求を受信した後、仮想ホストとクライアント間の通信を管理する子プロセスを生成する。次に、サーバは、仮想ホストに関するサービス品質パラメータを入手し、子プロセスに対して、仮想ホストに相応しいサービス品質を保証する。

【 0020】受け入れ前のフォーク方法を使用する際、サーバは、まずクライアントにより 仮想ホストに対してなされた通信要求を管理するための子プロセスを複数生成する。サーバが、クライアントにより 仮想ホストの選択された1 つに対してなされた通信要求を受信すると、サーバは、仮想ホストに関連するサービス品質パラメータを入手し、該通信を管理する子プロセスに対して、関連のサービス品質を保証する。

【 0021】ここで要約するように、本発明は、単一のサーバアプリケーションプログラムを備える複数の仮想ホストに対して、適当なサービス品質の保証を行う。本 40 発明が、単一のアプリケーションプログラムを備えるいずれの性質を有する複数の仮想プロセスに対して、適当なサービス品質の保証を行うためにも使用可能であることは勿論である。

[0022]

【 発明の実施の形態】システムの概観

図1 は、本発明の好ましい実施形態にかかる仮想ホスト についてサービス品質の保証を設定するシステムのハイ レベル概観図を表す。単一の物理ホストコンピュータ1 01は コンピュータメモリ103と 従来のプロセッ サ(複数も可)と、ネットワーキングインタフェースと、入出力デバイス(図示せず)と、を含んでいる。オペレーティングシステム105、仮想ホストサーバアプリケーションプログラム107 およびサーバアプリケーションプログラム107 の複数の子プロセス109 は、コンピュータメモリ103 に常駐している。例として、図1は、仮想ホストサーバアプリケーションプログラム107の子プロセス109を3個、すなわち、第1の子プロセス109A、第2の子プロセス109Bおよび第3の子プロセス109で多くまたは少なくコンピュータメモリ103に常駐させてもよいことが理解されるはずである。

【0023】クライアントコンピュータ111は、サー バ107によりサポートされる要求113を複数の仮想 ホスト115に送信する。かかる要求は、すべてサーバ アプリケーションプログラム107により受信され、子 プロセス109により処理される。例として、図1で は、3個のクライアントコンピュータ111(クライア ントコンピュータ111A、クライアントコンピュータ 111B、クライアントコンピュータ111C)を示し ており、それぞれ別の仮想ホスト115に対して、別の 要求113を行っている。これより多いまたは少ないク ライアントコンピュータ111が、これより多いまたは 少ない要求113をこれより多いまたは少ない仮想ホス ト115に行ってもよいことが理解されるはずである。 なお、クライアント111は、通常、サーバ107およ び物理ホストコンピュータ101と離れていることも理 解されるであろう。

【 0024】 仮想ホスト サービス 品質アプリ ケーション 30 プログラム117は、物理ホストコンビュータ101の コンピュータメモリ103において実行する。仮想ホス ト サービス品質アプリケーションプログラム117は、 コンピュータメモリ103において、サービス品質パラ メータテーブル119 およびオブジェクトコード121 をオペレーティングシステム105に挿入する。 さら に、仮想ホスト サービス 品質アプリ ケーションプログラ ム117は、オブジェクトコード121のポインタ12 5 をオペレーティングシステム105 の割り 込みベクト ルテーブル123に挿入する。オブジェクトコード12 1は、サービス品質パラメータテーブル119を読み出 し、オペレーティングシステム105のサービス品質マ ネージャ127を呼び出して、仮想ホストサーバアプリ ケーションプログラム107によりサービスされた仮想 ホスト115について適切なサービス品質の保証を設定 する。仮想ホスト115は、次に、応答129をクライ アントコンピュータ111に送信する。図1に示す特徴 および機能性については、詳細を後述する。

レベル概観図を表す。単一の物理ホストコンピュータ1 【 0025】ネットワークアドレスベースの仮想ホスト 01は、コンピュータメモリ103と、従来のプロセッ 50 システムへのサービス品質保証の提供

1. 受け入れ前のフォーク方法を使用する仮想ホストシ ステム

図2 は、受け入れ前フォーク仮想ホスティング方法を使用するサーバプログラム107の仮想ホスト115にサービス品質保証を提供する仮想ホストアプリケーションプログラム117を示す。上述のように、クライアント111は、特定の仮想ホスト115に対して要求113を行う。ネットワークアドレスベースのシステムにおいて、仮想ホスト115は、ネットワークアドレス201により識別される。換言すれば、クライアント111は、通信要求113を個々のネットワークアドレス201に送信する。単一の物理ホストコンピュータ101には、多数のネットワークアドレス201が割り当てられ、これに対する通信要求が仮想ホストサーバプログラム107によりサービスされる。

【 0026】受け入れ前フォーク仮想ホスティング方法を使用する仮想ホストサーバ107は、入来する通信要求113をそれぞれ待つ子プロセス109を複数個生成する。子プロセス109が要求113を受信すると、子プロセス109は、それ自体と要求元のクライアント111との間に通信チャネルを確立する。子プロセス109は、この通信チャネルを用いて、クライアント111によりネットワークアドレス201になされた要求113に対して引き続きサービスする。

【 0027】子プロセス109が特定ネットワークアド レス201 への通信要求113 にサービスしていると き、子プロセス109は、ネットワークアドレス201 が関連している仮想ホスト115のパラメータにしたが って、特定のサービスの品質が保証されることが望まし い。このため、本発明は、子プロセス109がいつ通信 30 要求を受け入れているかを検出し、要求113が向けら れるネットワークアドレス201のパラメータに基づい て、子プロセス109について、サービス品質の保証を 設定する。子プロセス109が特定ネットワークアドレ ス201に対する要求113により開始される通信セッ ションを終了すると、子プロセス109は、確立された 通信チャネルを閉じ、別の入来要求113を待つ。子プ ロセス109が受信する次の要求109は、別のネット ワークアドレス201に送出されることがあるため、子 プロセス109について、異なるサービス品質パラメー 40 タを設定する必要がある。したがって、本発明は、子プ ロセス109 が新たな要求113 に対してサービスする ための通信チャネルをいつ確立するかを検出し、続い て、目的のネットワークアドレス201に相応しいサー ビス品質の保証を要求する。

【 0028】図2に示す本発明の実施形態において、仮 想ホストサービス品質アプリケーションプログラム11 7は、コンピュータメモリ103において実行する。サ ービス品質プログラム117は、サービス品質パラメー タテーブル119をホストコンピュータ101のオペレ 50

ーティングシステム105に挿入する。サービス品質テ ーブル119は、仮想ホストサーバ107によりサービ スされた仮想ホスト115の1つと関連づけられた各ネ ットワークアドレス201のサービス品質パラメータを 含む。サービス品質プログラム117は、周知の技術を 使用して、テーブル119をオペレーティングシステム 105に挿入する。好ましい実施形態において、本発明 は、オペレーティングシステムカーネル(核)に、該カ ーネルをアクティブにした状態でモジュールを動的にリ ンクする。該モジュールは、空きのサービス品質テーブ ル119で構成されるオブジェクトコードの形式であ り、かつ異なる仮想ホストのサービス品質パラメータを 追加、変更および削除するサブルーチンの形式であるこ とが好ましい。サービス品質アプリケーションプログラ ム117は、次に、サーバプログラム107によりサー ビスされた仮想ホスト115のサービス品質パラメータ を追加する適当なサブルーチンを呼び出す。サービス品 質プログラム117は、サブルーチンを使用して、サー ビス品質パラメータを適宜追加、変更および削除する。 代替の実施形態において、モジュールは、追加サブルー チンを含むか、または上記で列挙したサブルーチンのサ ブセットのみを含む。1 つの代替の実施形態において、 テーブル119には、まずサービス品質パラメータを充 填し、次にこのテーブルにモジュールとしてのカーネル をリンクさせる。代替の実施形態において、サービス品 質テーブル119は、コンピュータメモリ103におい て、オペレーティングシステム105の外部に格納され

【0029】また、サービス品質プログラム117は、 オブジェクトコード121をオペレーティングシステム 105に挿入する。好ましくは、オブジェクトコード は、モジュールとしてのオペレーティングシステムカー ネルと動的にリンクされる。オブジェクトコード121 の内容および実行については後述する。代替の実施形態 において、オブジェクトコード121は、コンピュータ メモリ103において、オペレーティングシステム10 5の外部に常駐する。サービス品質プログラム117 は、通信チャネルを確立するために呼び出されるオペレ ーティングシステム機能に対して、内部オペレーティン グシステムポインタのコピー203を作成する。代替の 実施形態において、コピー203は、オペレーティング システムカーネルにリンクされたモジュールにより作成 される。UNI Xオペレーティングシステムにおいて、 この機能は、図2 に示すよう にオペレーティングシステ ム受け入れ機能205である。システム受け入れ機能2 05に対するポインタのコピー203は、従来のコンピ ュータメモリ103に格納される。別の実施形態におい て、ポインタのコピー203は、オペレーティングシス テム105に格納される。

【0030】なお、通信チャネルを確立するために呼び

出されるシステム機能の名称(ネーム)はオペレーティングシステムによって異なる可能性があることが理解されるはずである。本発明はいずれか特定のオペレーティングシステムまたはいずれか特定のオペレーティングシステム機能名にも限定されない。さらに、オペレーティングシステムの中には、通信チャネルを確立する2つ以上の機能を有するものがある。かかるオペレーティングシステムのための目標となる本発明の実施形態は、かかるオペレーティングシステム機能すべてに対して、ポインタのコピー203を作成する。

【0031】システム受け入れ機能205に対するポイ ンタは、オペレーティングシステム105の割り込みべ クトルテーブル123に配置される。ここで使用される 「 割り 込みベクト ルテーブル」は、オペレーティングシ ステム機能(システムコール)のアドレスを格納するオ ペレーティングシステムメモリにおけるエリアを示すと いうことが理解されるはずである。UNI Xオペレーテ ィングシステムにおいて、このオペレーティングシステ ムの部分は「割り込みベクトルテーブル」と呼ばれ、こ の用語を本明細書中で使用する。他のオペレーティング 20 システムでは、同じシステムコンポーネントを表すため に別の用語を使用している。いずれか他の名称による割 り込みベクトルテーブルも本発明の範囲に包含される。 【0032】サービス品質プログラム117は、システ ム受け入れ機能205に対するポインタを、挿入オブジ ェクトコード121に対するポインタ125に置き換 え、システム受け入れ機能205が呼び出されると、挿 入オブジェクトコード121が代わりに実行される。別 の実施形態において、このポインタの置き換えは、オペ レーティングシステム105のカーネルにリンクされた 30 モジュールによって実行される。システムコールがなさ れる際に代替のコードを実行することは、システムコー ルをインターセプト することを含む。オブジェクトコー ド121をオペレーティングシステム105に挿入し、 オペレーティングシステムポインタのコピー203を作 成し、オペレーティングシステムポインタを挿入オブジ ェクトコードに対するポインタ125に置き換える各ス テップにより、システムコールを容易にインターセプト することができる。

【0033】システム受け入れ機能205に対する呼び 40 出しがなされると、オペレーティングシステム105 は、割り込みベクトルテーブル123におけるポインタ125を用いて、オブジェクトコード121を実行する。オブジェクトコード121は、まず、システム受け入れ機能205に対するポインタの保存コピー203を用いて、システム受け入れ機能205を呼び出す。システム受け入れ機能205が実行し、これにより、通信チャネルが確立される。システム受け入れ機能205が終了すると、オブジェクトコード121は、硝き続き実行する。オブジェクトコード121は、確立された通信チ 50

ャネルがサーバプログラム107によりサービスされる 仮想ホスト115の1つと関連づけられたネットワーク アドレス201の1つとなるか否かを決定する。この決定は、通信チャネルと関連づけられたネットワークアドレス201を識別するオペレーティングシステム変数207を読み取ることによってなされることが好ましい。 UNIXでは、このシステム変数207は、「1ocal_name」と呼ばれ、受け入れ機能205により設定される。他のオペレーティングシステムでは、変数207は異なる名称で表されている。本発明の代替の実施形態では、他の方法を使用して、たとえば、システム機能の戻り値を読み取ることによって、システム通信マネージャにポーリングすることによって、または適宜他の同様の機構によって、通信チャネルが確立されたネットワークアドレス201を決定する。

【 0034】確立された通信チャネルが、仮想ホスト1 15の1つと関連づけられたネットワークアドレス20 1の1つとならない場合、オブジェクトコード121は単に終了する。チャネルは、仮想ホスト115との通信に使用されるのではないため、サービス品質の保証を本発明が行う必要はない。通信チャネルが、仮想ホスト115の1つと関連づけられたネットワークアドレスの1つとなる場合、オブジェクトコード121は、システム受け入れ機能205を呼び出したプロセスに相応しいサービス品質の保証をオペレーティングシステム105から要求する。

【 0035】サービス品質の保証を設定するために、オ ブジェクトコード121は、サービス品質テーブル11 9 を読み出し、サービス品質パラメータを、通信チャネ ルが確立されたネットワークアドレス201と関連づけ られた仮想ホストに対して、位置づける。オブジェクト コード121は、次にオペレーティングシステムサービ ス品質マネージャ127を呼び出し、システム受け入れ 機能205を呼び出した子プロセス109に対して適切 なサービス品質保証を要求する。保証する適切なサービ ス品質は、通信チャネルが確立されている仮想ホスト1 15について、サービス品質パラメータにより特定され たものである。サービス品質の保証が要求されてしまう と、オブジェクトコード121は終了し、子プロセス1 09は、確立された通信チャネルを介して、クライアン ト111に応答129を送信する。 クライアント111 と仮想ホスト115との通信は、通信チャネルを介して 続行する。通信は、適当なサービス品質が保証されてい る子プロセス109により管理される。

【 0036 】 2. 仮想ホストシステムが受けつけ後に分岐方法を使用

図3 は、受け入れ後のフォーク 仮想ホスティング 方法を 使用するサーバプログラム107 の仮想ホスト115 に サービス 品質の保証を提供する 仮想ホスト アプリケーションプログラム117 を示す。上述のように、特定ネッ

トワークアドレス201に対する通信要求113は、ク ライアントコンピュータ111によってなされ、かつ仮 想ホスト サーバプログラム107によってサービスされ る。受け入れ後のフォーク仮想ホスティング方法を使用 する仮想ホストサーバ107は、通信要求113を受 け、クライアントコンピュータ111とネットワークア ドレス201との間に通信チャネルを確立し、子プロセ ス109を生成する。子プロセス109は、サーバ10 7により、生成された通信チャネルを用いて、クライア ント111によりネットワークアドレス201に対して 10 なされた要求113にサービスする。子プロセス109 が特定ネットワークアドレス201に対する通信要求1 13にサービスしているとき、子プロセス109は、ネ ットワークアドレス201が関連している仮想ホスト1 15のパラメータにしたがって、サービス品質を保証さ れることが望ましい。

【0037】図3に示す本発明の実施形態において、仮 想ホスト サービス 品質プログラム117は、コンピュー タメモリ103において実行する。サービス品質プログ ラム117は、サービス品質パラメータテーブル119 およびオブジェクト コード121 をホストコンピュータ 101のオペレーティングシステム105に上記のよう に挿入する。また、サービス品質プログラム117は、 オブジェクトコード121もオペレーティングシステム 105に挿入する。上述のように、オブジェクトコード は、モジュールとしてのオペレーティングシステムカー ネルに動的にリンクされることが好ましい。オブジェク トコード121の内容および実行については、詳細を後 述する。

【0038】サービス品質プログラム117は、オペレ 30 ーティングシステム機能に対して、多数の内部オペレー ティングシステムポインタのコピー203を作成する。 代替の実施形態において、コピー203は、オペレーテ ィングシステムカーネルにリ ンクされたモジュールによ って作成される。本発明は、以下のオペレーティングシ ステム機能に対して、ポインタのコピー203を作成す る。すなわち、通信チャネルを確立するシステム機能 (たとえば、UNIX受け入れ機能)205、子プロセ スを生成するシステム機能(たとえば、UNIXフォー ク機能)301、ファイルを複製またはファイル記述子 40 を複製するシステム機能(たとえば、UNIXdupお よびdup2機能)、そしてファイルからデータを読み 出すシステム機能(たとえば、UNIX読み出し(rea d) 機能) である。これらのシステム機能に対するポイ ンタのコピー203は、従来のコンピュータメモリ10 3 に格納されることが好ましい。代替として、オペレー ティングシステム105にコピー203が格納される。 【0039】なお、関連のシステム機能の名称はオペレ ーティングシステムによって異なる可能性があることが

のオペレーティングシステムまたはいずれか特定のオペ レーティングシステム機能名にも限定されない。 さら に、オペレーティングシステムの中には、上記の機能性 を実行する2つ以上の機能を有するものがある。かかる オペレーティングシステムを目標とする本発明の実施形 態は、適当なオペレーティングシステム機能に対して、 ポインタのコピー203を作成する。例として、本明細 書では、図3に示すように、システム受け入れ機能20 5、システムフォーク機能301、システムdup機能 303 およびシステム読み出し機能305 について言及 している。システム受け入れ機能205についての言及 は、通信チャネルを確立するすべてのシステム機能に当 てはまり、システムフォーク機能301についての言及 は、子プロセスを生成するすべてのシステム機能に当て はまり、システムd u p 機能303についての言及は、 ファイルを複製またはファイル記述子を複製するすべて のシステム機能に当てはまり、システム読み出し機能3 05についての言及は、ファイルからデータを読み出す または通信チャネルからデータを読み出すすべてのシス テム機能に当てはまることが理解されるはずである。 【0040】上記に列挙したシステム機能に対するポイ ンタは、オペレーティングシステム105の割り込みべ クトルテーブル123に配置される。サービス品質プロ グラム117は、これらのポインタを、挿入オブジェク トコード121に対するポインタに置き換え、目的のシ ステム機能が呼び出されると、挿入オブジェクトコード 121が代わりに実行される。代替の実施形態におい て、この置換は、オペレーティングシステムカーネルに リンクされたモジュールによって実行される。図3に示 す本発明の実施形態では、システム受け入れ機能20

プトしている。 【 0041】インターセプトされた機能205に対して 呼び出しが行われると、挿入オブジェクトコード121 が実行する。挿入オブジェクトコード121は、ラッパ (wrapper)と呼ばれる。たとえば、受け入れラッパ は、システム受け入れ機能205が呼び出される際に実 行する挿入オブジェクトコード121である。図4 (c)は、図3の実施形態における挿入オブジェクトコ ード121の内容を示す。オブジェクトコード121 は、受け入れラッパ417と、フォークラッパ419 と、dupラッパ421と、読み出しラッパ423と、 を含む。図4(a)は、割り込みベクトルテーブルに挿 入されたポインタ125、すなわち、受け入れラッパ4 17に対するポインタ401と、フォークラッパ419 に対するポインタ403と、dupラッパ421に対す るポインタ405と、読み出しラッパ423に対するポ インタ407と、を示す。図4(b)は、ポインタのコ 理解されるはずである。本発明はいずれかいずれか特定 50 ピー203、すなわち、システム受け入れ機能205に

5、システムフォーク機能301、システムdup機能

303 およびシステム読み出し機能305 をインターセ

32

対するポインタのコピー409と、システムフォーク機 能301に対するポインタのコピー411、システムd ир 機能303に対するポインタのコピー413と、シ ステム読み出し機能305に対するポインタのコピー4 15と、を示す。

【 0042】図3に戻って、プロセスが通信チャネルを 確立する都度、受け入れラッパ417が実行する。受け 入れラッパ417は、まず、システム受け入れ機能20 5 に対するポインタの保存コピー4 0 9 を用いて、シス テム受け入れ機能205を呼び出す。システム受け入れ 10 機能205が実行し、これにより通信チャネルが確立さ れる。受け入れ機能205が終了すると、受け入れラッ パ417は、引き続き実行する。受け入れラッパ417 は、確立された通信チャネルが、サーバプログラム10 7によりサービスされた仮想ホスト115の1つと関連 づけられたネットワークアドレス201の1つとなるか 否かを決定する。上述のように、この決定は、通信チャ ネルと関連づけられたネットワークアドレス201を識 別するオペレーティングシステム変数207を読み取る ことによってなされることが好ましい。

【0043】確立された通信チャネルが、仮想ホスト1 15の1つと関連づけられたネットワークアドレス20 1の1つとならない場合、受け入れラッパ417は終了 する。チャネルは、仮想ホスト115との通信に使用さ れるのではないため、サービス品質の保証を本発明が行 う 必要はない。通信チャネルが、仮想ホスト115の1 つと 関連づけられたネット ワークアドレス201の1つ となる場合、本発明は、通信を管理する子プロセス10 9 に相応しいサービス品質の保証を要求する。子プロセ ス109がサーバアプリケーション107によってまだ 30 保証されていないため、本発明は、選択された情報を1 セットの連想(アソシエーション) テーブル307に格 納する。格納された情報により、本発明は、通信を管理 する子プロセス109を後で識別し、その子プロセス1 09に相応しいサービスの品質を設定することができ る。連想テーブル307は、従来のコンピュータメモリ 103に常駐することが好ましい。代替の実施形態にお いて、連想テーブルは、オペレーティングシステム10 5 に挿入されている。図4(d)は、連想テーブル30 7 の一実施形態の内容を示す。連想テーブルは、アプリ ケーションプログラム - 通信チャネル連想テーブル42 5と、アプリケーションプログラムー子プロセス連想テ ーブル427と、アプリケーションプログラムーファイ ル記述子コピー連想テーブル429の3個あることが好 ましい。

【 0044】図3に戻って、受け入れラッパ417は、 通信チャネルを確立したプロセスの識別子を分離する。 識別子は、受け入れ機能205を呼び出したプロセスの オペレーティングシステム105の割り当てプロセス識 別(PID: process identification) を備えることが 50

好ましい。また、受け入れラッパ417は通信チャネル 自体の識別子も分離する。UNIXにおいて、また他の 多くのオペレーティングシステムにおいても、通信チャ ネル(ソケット)はファイル記述子によって識別され る。かかるオペレーティングシステムを目標とする本発 明の実施形態は、通信チャネルと関連づけられたファイ ル記述子を分離する。他のオペレーティングシステム は、代替のメカニズムを使用して通信チャネルを識別 し、これにより 本発明の対応する 実施形態が適当な識別 子を分離する。

【0045】本発明は、プロセス識別子、通信チャネル と関連づけられたファイル記述子(または代替として他 の識別子)および通信チャネルが確立されたネットワー クアドレス201をアプリケーションプログラムー通信 チャネル連想テーブル425に格納する。したがって、 アプリケーションプログラムー通信チャネル連想テーブ ル425は、特定プロセスが、仮想ホスト115の1つ と関連づけられたネットワークアドレス201の1つに 対して確立された通信チャネルごとに、クライアント1 11と特定ネットワークアドレス201との間の特定通 信チャネルを確立した記録を含む。これらの連想(関連 づけ)が格納されると、受け入れラッパ417が終了す

【0046】受け入れ後のフォーク方法を使用する仮想 ホスト サーバ107は、クライアント111と 仮想ホス ト115との間に通信チャネルを確立した後、通信を管 理するための子プロセス109を生成することを想起さ れたい。いずれかのアプリケーションが子プロセス10 9を生成する都度、フォークラッパ419が実行する。 フォークラッパ419は、まずシステムフォーク機能3 01に対するポインタのコピー403を用いて、システ ムフォーク機能301を呼び出す。システムフォーク機 能301は、実行して子プロセス109を生成する。シ ステムフォーク機能301が終了すると、フォークラッ パ419は、引き続き実行する。フォークラッパ419 は、システムフォーク機能301を呼び出したアプリケ ーションプログラムのプロセス識別(または代替の識別 子)ならびに生成された子プロセス109のプロセス識 別(または代替の識別子)をアプリケーションプログラ ムー子プロセス連想テーブル427に格納する。したが って、アプリケーションプログラムー子プロセス連想テ ーブル427は、すべてのアプリケーションプログラム とそのすべての子プロセス109との連想を含む。 【0047】いずれかのプロセスがファイルまたはファ イルの記述子を複製する度に、dupラッパ421が実 行する。 d u p ラッパ421は、システムd u p 機能3

03に対するポインタ413のコピーを用いて、システ

ムd up 機能303を実行する。システムd up 機能3

03は、実行してファイルのコピー(またはファイル記 述子のコピー) を作成する。システムd u p 機能3 0 3

34

が終了すると、dupラッパ421は、引き続き実行す る。d u p ラッパ421は、システムd u p 機能303 により 複製されたファイルのファイル記述子とそのコピ ーのファイル記述子との連想をファイル記述子-ファイ ル記述子コピー連想テーブル429に格納する。ファイ ル記述子のみがシステムd u p 機能303によって複製 された場合、dupラッパ421は、ソースファイル記 述子とソースファイル記述子のコピーとの連想を格納す る。したがって、複製されたファイル記述子ごとに、フ ァイル記述子-ファイル記述子コピー連想テーブル42 9 は元のファイル記述子およびそのコピーとの連想を含

【0048】プロセスがシステム読み出し機能305を 呼び出す都度、読み出しラッパ423が実行する。読み 出しラッパ423は、連想テーブル307をチェックし て、システム読み出し機能305を呼び出したプロセス が、仮想ホスト115との通信チャネルを確立したアプ リケーションプログラムの子プロセス109であるか否 かを決定する。この決定を行うために、読み出しラッパ 423は、まずアプリケーションプログラムー子プロセ 20 ス連想テーブル427をチェックして、システム読み出 し機能305を呼び出したプロセスが別のプロセスの子 プロセス109であるか否かを決定する。システム読み 出し機能305を呼び出したプロセスが子プロセス10 9 であると、読み出しラッパ4 2 3 は、アプリケーショ ンプログラムー通信チャネル連想テーブル425をチェ ックして、親プロセスが、仮想ホスト115の1つと関 連づけられたネットワークアドレス201との通信チャ ネルを確立したか否かを決定する。

【 0 0 4 9 】システム読み出し機能3 0 5 を呼び出した 30 プロセスが、仮想ホスト115との通信チャネルを確立 した親プロセスの子プロセス109である場合、読み出 レラッパ423は、子プロセス109が、親プロセスに よって確立された仮想ホスト115との通信チャネルか ら読み出すために、システム読み出し機能305を呼び 出したか否かを決定する。この決定を行うために、読み 出しラッパ423は、読み出すようにシステム読み出し 機能305が呼び出されたファイル記述子を、アプリケ ーションプログラムー通信チャネル連想テーブル425 における、仮想ホスト115に対する親プロセスによっ 40 て確立された通信チャネルと関連づけられたファイル記 述子と比較する。

【0050】読み出し機能305のファイル記述子が通 信チャネルと関連づけられたファイル記述子と一致しな い場合、読み出しラッパ423は、ファイル記述子-フ ァイル記述子コピー連想テーブル429をチェックし て、ファイル記述子が、通信チャネルと関連づけられた ファイル記述子のコピーであるか否かを決定する。ファ イル記述子-ファイル記述子コピー連想テーブル429 が、すべてのファイル記述子とそのコピーとの連想を含 50 テムトランスポート機能および他のかかる機能を適宜イ

むことを想起されたい。読み出しラッパ423は、テー ブルを調べて、ファイル記述子が別のファイル記述子の コピーであるか否かを決定し、コピーであればソースフ ァイル記述子が、親プロセスによって確立された仮想ホ スト115との通信チャネルと関連づけられた記述子で あるか否かを決定する。

【 0051】ファイル記述子が、通信チャネル(または そのコピー)の記述子である場合、読み出しラッパ42 3 は、アプリケーションプログラムー子プロセス425 を調べて、サーバプログラム107によってどのネット ワークアドレス201に通信チャネルが確立されたかを 決定する。

【0052】システム読み出し機能305を呼び出した プロセスが、仮想ホスト115との通信チャネルを確立 したアプリケーションプログラムの子プロセス109で ない場合、またはプロセスが、親プロセスによって確立 された仮想ホスト115との通信チャネルから読み出し ていない場合、読み出しラッパ423は、システム読み 出し機能305に対するポインタのコピー415を用い てシステム読み出し機能305を呼び出し、引き続き実 行する。一方、システム読み出し機能305を呼び出し たプロセスが、仮想ホスト115との通信チャネルを確 立したアプリケーションプログラムの子プロセス109 であり、プロセスが、親プロセスによって確立された仮 想ホスト115との通信チャネルから読み出している場 合、読み出しラッパ423は、続いて、子プロセス10 9 について適当なサービス品質の保証を設定する。

【0053】サービス品質の保証を設定する際、読み出 しラッパ423は、サービス品質テーブル119を読み 出し、サービス品質パラメータを、通信チャネルが確立 されたネットワークアドレス201と関連づけられた仮 想ホスト115に対して、位置づける。読み出しラッパ 423は、次に、サービス品質マネージャ127を呼び 出し、システム読み出し機能305を呼び出した子プロ セス109に対して、適当なサービス品質の保証を要求 する。サービス品質の保証が要求されてしまうと、読み 出しラッパ423は、システム読み出し機能305に対 するポインタのコピー415を用いてシステム読み出し 機能305を呼び出す。システム読み出し機能305 は、続いて、通信チャネルからデータを読み出す。そし て、適当なサービスの品質が保証されている子プロセス 109は、通信チャネルを介して、クライアント111 と仮想ホスト115との通信を引き続き管理する。

【0054】なお、本発明の各種実施形態において、サ ービス品質アプリケーションプログラム117は、シス テム読み出し機能305だけでなく、通信チャネルを介 してデータをトランスポート する他のシステム機能もイ ンターセプト することが理解されるはずである。たとえ ば、異なる実施形態では、システム書き込み機能、シス

ンターセプトする。本発明は、その範囲において、通信 チャネルを介してデータをトランスポート するいずれの システム機能もインターセプトし、システム読み出し機 能305をインターセプトする説明において上述したや り方で、子プロセスについてサービス品質パラメータを 設定していくことを含む。

【0055】ネームベースの仮想ホストシステムへのサ ービス品質保証の提供

図5 は、ネームベースの仮想ホスティングシステムの仮 想ホスト115にサービス品質の保証を提供する仮想ホ 10 ストアプリケーションプログラム117を示す。上述の ように、ネームベースのシステムでは、仮想ホスト11 5は、ネットワークアドレス201ではなく、ドメイン 名500によって識別される。したがって、クライアン ト111は、通信要求113を個々のドメイン名500 に送信する。単一の物理ホストコンピュータ101に は、多数のかかるドメイン名500が割り当てられ、こ れに対する通信要求が仮想ホスト サーバプログラム10 7によってサービスされる。

【0056】図5に示す本発明の実施形態において、仮 20 想ホスト サービス 品質アプリ ケーションプログラム11 7は、単一の物理ホストコンピュータ101のコンピュ ータメモリ103において実行する。 図2 および図3 の 実施形態のように、サービス品質プログラム117は、 サービス品質パラメータテーブル119をホストコンピ ュータ101のオペレーティングシステム105に挿入 する。図5の実施形態において、サービス品質テーブル 119は、仮想ホストサーバ107によってサービスさ れた仮想ホスト115の1つと関連づけられた各ドメイ ン名500について、サービス品質パラメータを含む。 図2 および図3 の実施形態のように、サービス品質プロ グラム117は、オブジェクトコード121もオペレー ティングシステム105に挿入する。このオブジェクト コード121の性質についてはさらに詳細を本明細書に おいて後述する。図2 および図3 の実施形態のように、 サービス品質テーブル119、オブジェクトコード12. 1またはその両方が、代替として従来のコンピュータメ モリ103に格納される。

【 0057】サービス品質プログラム117は、オペレ ーティングシステム機能に対して、多数の内部オペレー 40 ティングシステムポインタのコピー203を作成する。 プログラム117は、以下のオペレーティングシステム 機能に対するポインタのコピー203を作成する。すな わち、ファイルからデータを読み出すシステム機能(た とえば、UNIX読み出し機能)とファイルを閉じるシ ステム機能(たとえば、UNI Xクローズ機能) であ る。これらのシステム機能に対するポインタのコピー2 03は、従来のコンピュータメモリ103に格納される ことが好ましい。代替として、ポインタのコピー203

のように、本発明の代替の実施形態では、他のオペレー ティングシステム機能に対するポインタのコピー203 を適宜作成することが理解されるはずである。

【0058】上記に列挙したシステム機能に対するポイ ンタは、オペレーティングシステム105の割り込みべ クトルテーブル123に配置される。サービス品質プロ グラム117(または、代替としてオペレーティングシ ステムカーネルにリンクされたモジュール) は、これら のポインタを、挿入オブジェクトコード121に対する ポインタに置き換え、目的のシステム機能が呼び出され ると、挿入オブジェクトコード121が代わりに実行さ れる。図5に示す本発明の実施形態では、システム読み 出し機能305 およびシステムクローズ機能507をイ ンターセプトしている。

【 0059】インターセプトされた機能205に対して 呼び出しが行われると、挿入オブジェクトコード121 が実行する。本明細書において上述したように、この挿 入オブジェクトコード121は、ラッパとして知られ る。図6(c)は、図5の実施形態における挿入オブジ ェクトコード121の内容である。挿入オブジェクトコ ードは、読み出しラッパ423と、クローズラッパ60 5 と、を含む。図6 (a)は、割り込みベクトルテーブ ル123に挿入されたポインタ125、すなわち、読み 出しラッパ423に対するポインタ407と、クローズ ラッパ605に対するポインタ601と、を示す。図6 (b)は、ポインタのコピー203、すなわち、システ ム読み出し機能305に対するポインタのコピー415 と、システムクローズ機能507に対するポインタのコ ピー603と、を示す。

【 0060】図5に戻って、システム読み出し機能30 5を呼び出す都度、読み出しラッパ423が実行する。 読み出しラッパ423は、システム読み出し機能305 に対するポインタのコピー415を用いて、システム読 み出し機能305を呼び出す。システム読み出し機能3 05が実行し、ファイル記述子からデータを読み出す。 システム読み出し機能305が終了すると、読み出しラ ッパ423は、実行を再開する。読み出しラッパ423 は、続いて、システム読み出し機能305を呼び出した プロセスについて、適当なサービスの品質がすでに保証 されているか否かを決定する。この決定をなすために、 読み出しラッパ423は、従来のコンピュータメモリ1 03 に格納されているか、またはオペレーティングシス テム105に挿入されている場合もある複数の読み出し フラグ501を調べる。読み出しフラグ501は、プロ セスの識別子(好ましくはPID)、通信チャネルの識 別子(好ましくはファイル記述子)、そしてチャネルを 介して通信をサービスする識別されたプロセスに対し て、サービスの品質が保証されているか否かの表示(フ ラグ)をそれぞれ有する。読み出しラッパ423は、読 がオペレーティングシステム105に挿入される。上述 50 み出しフラグ501を調べ、読み出し機能423を呼び

出したプロセスと、該プロセスがデータを読み出そうと するファイル記述子との組合せについて、適当なサービ スの品質がすでに設定されているか否かを決定する。サ ービス品質がすでに設定されていれば、読み出しラッパ 423は単に終了する。一方、サービス品質が設定され ていなければ、読み出しラッパ423は、プロセスが仮 想ホスト115をサービス中であるか否かを決定する。 【0061】このような決定をするため、読み出しラッ パ423は、システム読み出し機能305により戻され た読み出しバッファ503を構文解析する。読み出しバ 10 ッファ503は、システム読み出し機能305がデータ を読み出したファイル(または通信チャネル等、等価の ファイル) の名称505を含む。読み出しラッパ423 は、この名称505を分離し、これを仮想ホスト115 のドメイン名500と比較する。名称505が仮想ホス ト115のドメイン名500でない場合、読み出しラッ パ423は終了する。システム読み出し機能305は、 クライアント111と仮想ホスト115との通信チャネ ルを介して、データを読み出すために呼び出されておら ず、読み出しラッパ423が、読み出し機能305を呼 20 び出したプロセスについてサービスの品質を設定する必 要はない。しかしながら、読み出しバッファ503から の名称505が仮想ホスト115のドメイン名500で ある場合、読み出しラッパ423は、読み出し機能30 5 を呼び出したプロセスについてサービス品質の保証を 設定しなければならない。

【0062】サービス品質の保証を設定するため、読み 出しラッパ423は、サービス品質テーブル119を読 み出し、サービス品質パラメータを、読み出しバッファ 503からの名称(ネーム)505と関連づけられた仮 30 想ホスト115に対して位置づける。読み出しラッパ4 23は、次にサービス品質マネージャ127を呼び出 し、システム読み出し機能305を呼び出したプロセス 109に対して、適切なサービス品質の保証を要求す る。そして読み出しラッパ423は終了する。システム 読み出し機能305を呼び出し、かつ適当なサービスの 品質が保証されているプロセス109は、クライアント 111と仮想ホスト115との通信チャネルを介する通 信を引き続き管理する。なお、上述のように、本発明の 各種実施形態は、同一または同等のタスクを実行する各 40 種のシステムコールをインターセプト することが理解さ れるはずである。

【 0063】プロセスがシステムクローズ機能507を呼び出す都度、クローズラッパ605が実行する。クローズラッパ605は、システムクローズ機能507に対するポインタのコピー603を用いて、システムクローズ機能507は、実行してファイルを閉じる。システムクローズ機能507が終了すると、クローズラッパ605は、実行を再開する。クローズラッパ605は、クローズ機能50

7を呼び出したプロセスと、該プロセスが閉じようとす るファイルのファイル記述子との組合せに関するフラグ について、複数の読み出しフラグ501をチェックす る。この組合せについて読み出しフラグ501がない場 合、クローズラッパ605は、単に終了する。この組合 せは、仮想ホスト115通信に関するものではないた め、クローズラッパ605は、読み出しフラグ501を 調整する必要がない。一方、読み出しフラグ501が組 合せに存在する場合、クローズラッパ605は、組合せ についてサービス品質が設定されていないことを示すよ うに変更する。これは、クローズ機能507を呼び出し たプロセスが後で同一のファイル記述子を用いて、クラ イアント111と、異なるサービス品質の保証を必要と する異なる仮想ホスト115との通信を管理するために 有用である。したがって、読み出しフラグ501がサー ビス品質が設定されていないことを示すことは有用であ

【 0064】スタンドアロン型サーバーアプリケーションプログラムによる仮想ホストシステムに対するサービス品質保証の提供

図7は、本発明が、サービスする仮想ホスト115につ いて、適切なサービス品質の保証を設定するスタンドア ロン型仮想ホストシステム700を設けた実施形態を示 す。図7の実施形態において、本発明は、スタンドアロ ン型ホストコンピュータ101のコンピュータメモリ1 03 において実行するサーバアプリ ケーションプログラ ム107の形式である。サーバプログラム107は、サ ービス品質テーブル1 1 9 をコンピュータメモリ 1 0 3 に格納する。テーブル119は、本システムによってサ ービスされる仮想ホスト115 すべてについてサービス 品質パラメータを含む。仮想ホスト115との通信の際 のクライアント111の要求113は、すべてサーバプ ログラム107によって受信される。受け入れ後のフォ ーク方法を使用する際、サーバプログラム107は、ま ず仮想ホスト115と通信するためのクライアント11 1 要求の113を受信して、仮想ホスト115とクライ アント111との通信を管理する子プロセス109を作 成する。次に、サーバプログラム107は、仮想ホスト 115と関連づけられたサービス品質パラメータをサー ビス品質テーブル119から入手する。そして、サーバ アプリ ケーションプログラム107は、オペレーティン ~グシステムサービス品質マネージャ127を呼び出し、 子プロセス109に相応しいサービス品質の保証を要求 する。子プロセス109は、続いてクライアント111 と仮想ホスト115との通信を管理する。

【 0065】受け入れ前のフォーク方法を使用する際、サーバプログラム107は、まずクライアント111によって仮想ホスト115に対してなされた通信要求113を管理する子プロセス109を複数作成する。サーバプログラム107が、仮想ホスト115の選択された1

つに対して、クライアント111によりなされた通信要求113を受信すると、サーバプログラム107は、仮想ホスト115と関連づけられたサービス品質パラメータをサービス品質テーブル119から入手する。サーバプログラム107は、次に、オペレーティングシステムサービス品質マネージャ127を呼び出し、子プロセス109に相応しいサービス品質の保証を要求する。子プロセス109は、続いてクライアント111と仮想ホスト115との通信を管理する。

【 0066】本発明は、複数の仮想ホストに対して、適 10 切なサービス品質を保証することに限定されないことが 理解されるはずである。本発明を用いて、いずれの性質 を有する複数の仮想プロセスに対して適切なサービス品質の保証を行うことができる。

【図面の簡単な説明】

【 図1 】本発明の一実施形態にしたがって仮想ホスト についてサービス品質の保証を設定するシステムのハイレベル概観を示すブロック図である。

【 図2 】受け入れ前のフォーク方法を使用する仮想ホスティングシステムの仮想ホストについて、サービス品質 20 の保証を設定するシステムを示すブロック図である。

【 図3 】受け入れ後のフォーク方法を使用する仮想ホス

ティングシステムの仮想ホスト について、サービス品**質** の保証を設定するシステムを示すブロック図である。

【図4】図3に示す選択された特徴をさらに詳細に示すブロック図である。図4 Aは、オペレーティングシステムに挿入されるポインタを示す。図4 Bは、コンピュータメモリに保存されるオペレーティングシステムコールに対するポインタのコピーを示す。図4 Cは、オペレーティングシステムに挿入されるオブジェクトコードの内容を示す。図4 Dは、連想テーブルの内容を示す。

【 図5 】本発明の一実施形態にかかるネームベースの仮想ホスティングシステムの仮想ホスト について、サービス品質の保証を設定するシステムを示すブロック図である。

【 図6 】図5 に示す選択された特徴をさらに詳細に示すブロック図である。図6 Aは、オペレーティングシステムに挿入されるポインタを示す。図6 Bは、コンピュータメモリに保存されるオペレーティングシステムコールに対するポインタのコピーを示す。図6 Cは、オペレーティングシステムに挿入されるオブジェクトコードの内容を示す。

【 図7 】 本発明がスタンドアロン型仮想ホストシステム を備える一実施形態を示すブロック図である。

【 図1 】

100 -軌理ホストコンピュータ <u>101</u> 第1仮想水ストに 対する表束し113 コンピュータメモリ 103 111A . サーバアブリケーション ブログラム 仮想水ス トサービス 品質プログラム 第1子 プロセス 109A 1118 第2 クライアン | コンピュータ - 1099 第3子 プロセス オベレ ティングシステム 123 / 125 - 119 1110)~129 成者 オブジェク

【図6】

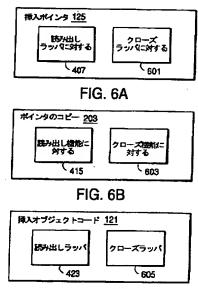
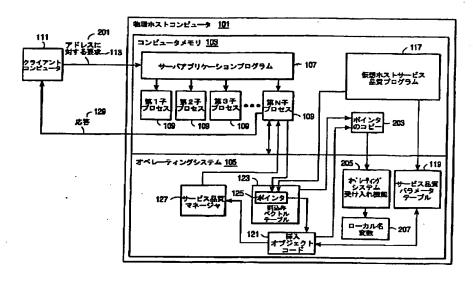
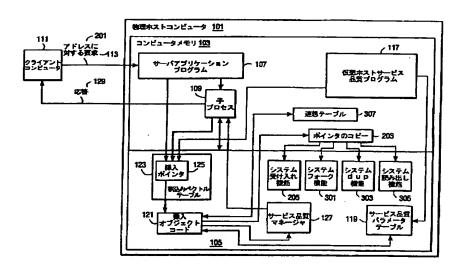


FIG. 6C

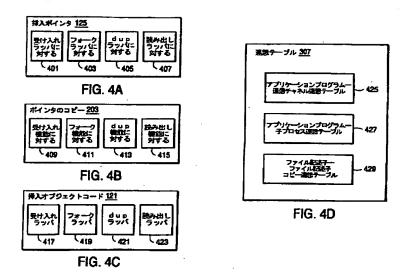
【図2】



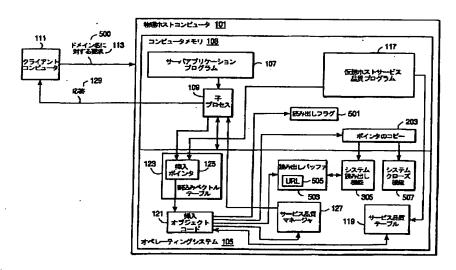
【図3】



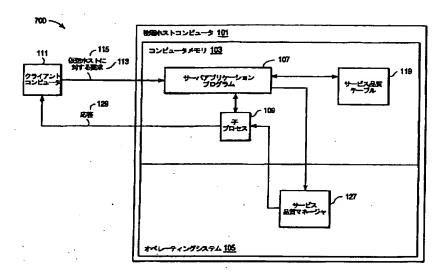
【図4】



【 図5 】



【図7】



フロント ページの続き

(72)発明者 シュン・ウィルソン・ホァン アメリカ合衆国カリフォルニア州 94043, マウンテン・ビュー, モンテシト・アベニ ュー 1950, ナンバー20

- (72) 発明者 スリニバサン・ケシャブ アメリカ合衆国カリフォルニア州 94303, マウンテン・ビュー,スター・アベニュー 834
 - (72) 発明者 ロセン・シャルマ アメリカ合衆国カリフォルニア州 94043, マウンテン・ビュー, ノース・ショーライ ン・ブールバード 750, ナンバー112